VERTRAG ÜPER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWES

Absender:

MIT DER INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN PRÜFUNG BEAUFTRAGTE BEHÖRDE

An:

SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT

Postfach 22 16 34

80506 München ALLEMAGNE ZT GG VM Mch P/Ri

Eing. 22 Jan. 2001

GR 30.01.0/

PCT

MITTEILUNG ÜBER DIE ÜBERSENDUNG DES INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN PRÜFUNGSBERICHTS

(Regel 71.1 PCT)

Absendedatum (Tag/Monat/Jahr)

19.01.2001

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts

98P2821P

WICHTIGE MITTEILUNG

Internationales Aktenzeichen PCT/DE99/02844

Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr) 08/09/1999

Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr)

30/09/1998

Anmelder

SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT et al.

- Dem Anmelder wird mitgeteilt, daß ihm die mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragte Behörde hiermit den zu der internationalen Anmeldung erstellten internationalen vorläufigen Prüfungsbericht, gegebenenfalls mit den dazugehörigen Anlagen, übermittelt.
- 2. Eine Kopie des Berichts wird gegebenenfalls mit den dazugehörigen Anlagen dem Internationalen Büro zur Weiterleitung an alle ausgewählten Ämter übermittelt.
- 3. Auf Wunsch eines ausgewählten Amts wird das Internationale Büro eine Übersetzung des Berichts (jedoch nicht der Anlagen) ins Englische anfertigen und diesem Amt übermitteln.

4. ERINNERUNG

Zum Eintritt in die nationale Phase hat der Anmelder vor jedem ausgewählten Amt innerhalb von 30 Monaten ab dem Prioritätsdatum (oder in manchen Ämtern noch später) bestimmte Handlungen (Einreichung von Übersetzungen und Entrichtung nationaler Gebühren) vorzunehmen (Artikel 39 (1)) (siehe auch die durch das Internationale Büro im Formblatt PCT/IB/301 übermittelte Information).

Ist einem ausgewählten Amt eine Übersetzung der internationalen Anmeldung zu übermitteln, so muß diese Übersetzung auch Übersetzungen aller Anlagen zum internationalen vorläufigen Prüfungsbericht enthalten. Es ist Aufgabe des Anmelders, solche Übersetzungen anzufertigen und den betroffenen ausgewählten Ämtern direkt zuzuleiten.

Weitere Einzelheiten zu den maßgebenden Fristen und Erfordernissen der ausgewählten Ämter sind Band II des PCT-Leitfadens für Anmelder zu entnehmen.

Name und Postanschrift der mit der internationalen Prüfung beauftragten Behörde

Europäisches Patentamt D-80298 München

Tel. +49 89 2399 - 0 Tx: 523656 epmu d

Fax: +49 89 2399 - 4465

Tr.

Koski, P

Tel. +49 89 2399-2709

Bevollmächtigter Bediensteter



VERTRAG ÜBEN DIE INTERNATIONALE ZUS IMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS

PCT

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

(Artikel 36 und Regel 70 PCT)

			(7 ti till to to to to to			• /
Aktenzeich 98P282		s Anmelders oder Anwalts	WEITERES VORG	EHEN		lung über die Übersendung des internationalen Prüfungsberichts (Formblatt PCT/IPEA/416)
		Idanzalahan	Internationales Asmolds	datum/Ta		-
PCT/DE		ktenzeichen 2844	Internationales Anmelde 08/09/1999	oatum (7a	улиопаузапі	Prioritätsdatum (Tag/Monat/Tag) 30/09/1998
				- IDV		30/09/1998
G06F1/0		tentklassifikation (IPK) oder	nationale Klassilikation un	a IPK		
Anmelder	<u> </u>				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
SIEMEN	IS AK	TIENGESELLSCHAFT	et al.			
		rnationale vorläufige Prü rstellt und wird dem Anm				onalen vorläufigen Prüfung beauftragten
2. Diese	er BEI	RICHT umfaßt insgesamt	5 Blätter einschließlic	h dieses	Deckblatts.	
ι	ınd/od	ler Zeichnungen, die geä	ndert wurden und dies	em Beric	ht zugrunde	tter mit Beschreibungen, Ansprüchen liegen, und/oder Blätter mit vor dieser t 607 der Verwaltungsrichtlinien zum PCT)
Diese	e Anla	gen umfassen insgesam	t 2 Blätter.			
		.g				
3. Diese	er Ber	icht enthält Angaben zu f	olgenden Punkten:			
ı	⋈	Grundlage des Berichts	i.			
IJ						
181		Keine Erstellung eines	Gutachtens über Neuh	eit, erfind	erische Tätig	gkeit und gewerbliche Anwendbarkeit
IV		MangeInde Einheitlichk				
V	×	Begründete Feststellung gewerblichen Anwendb	g nach Artikel 35(2) hin arkeit; Unterlagen und	sichtlich Erklärung	der Neuheit, gen zur Stütz	der erfinderischen Tätigkeit und der zung dieser Feststellung
VI		Bestimmte angeführte U	Interlagen			· ·
VII	\boxtimes	Bestimmte Mängel der i	nternationalen Anmeld	ung		
VIII	\boxtimes	Bestimmte Bemerkunge	en zur internationalen A	\nmeldun	ıg	
					,	•
Datum der	Einreid	chung des Antrags		Datum d	ler Fertigstellu	ng dieses Berichts
07/03/20	00			19.01.20	001	
		nschrift der mit der internation gten Behörde:	nalen vorläufigen	Bevollma	ächtigter Bedie	ensteter spicores milos
		päisches Patentamt				
<i><u>)</u>)))</i>)298 München +49 89 2399 - 0. Tx: 523656	enmu d	Harms	, C	
	Tel. +49 89 2399 - 0 Tx: 523656 epmu d Fax: +49 89 2399 - 4465 Tel. Nr. +49 89 2399 7476					

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE99/02844

 Grundla 	ge des	Berichts	S
-----------------------------	--------	----------	---

		•						
1.	Art nic	Dieser Bericht wurde erstellt auf der Grundlage (<i>Ersatzblätter, die dem Anmeldeamt auf eine Aufforderung nach Artikel 14 hin vorgelegt wurden, gelten im Rahmen dieses Berichts als "ursprünglich eingereicht" und sind ihm nicht beigefügt, weil sie keine Änderungen enthalten.)</i> : Beschreibung, Seiten:						
	1-1	7	ursprüngliche Fassung					
	Pa	tentansprüche, Nr	:					
	2-8	,10-12	ursprüngliche Fassung					
	1,9		eingegangen am	01/12/2000	mit Schreiben vom	30/11/2000		
	Zei	chnungen, Blätter	:					
	1-3		ursprüngliche Fassung					
2.	die unt Die	internationale Anm er diesem Punkt nic	he: Alle vorstehend genannten leldung eingereicht worden ist, zochts anderes angegeben ist. en der Behörde in der Sprache: delt es sich um	ur Verfügung	oder wurden in diese	r eingereicht, sofern		
		die Sprache der Ü Regel 23.1(b)).	bersetzung, die für die Zwecke	der internation	nalen Recherche eing	ereicht worden ist (nach		
		die Veröffentlichur	ngssprache der internationalen /	Anmeldung (n	ach Regel 48.3(b)).			
		☐ die Sprache der Übersetzung, die für die Zwecke der internationalen vorläufigen Prüfung eingereicht worder ist (nach Regel 55.2 und/oder 55.3).						
3.	B. Hinsichtlich der in der internationalen Anmeldung offenbarten Nucleotid- und/oder Aminosäuresequenz ist die internationale vorläufige Prüfung auf der Grundlage des Sequenzprotokolls durchgeführt worden, das:							
		in der internationa	len Anmeldung in schriftlicher F	orm enthalten	ist.			
		zusammen mit der	internationalen Anmeldung in d	computerlesba	arer Form eingereicht	worden ist.		
		bei der Behörde na	achträglich in schriftlicher Form	eingereicht w	orden ist.			
		bei der Behörde na	achträglich in computerlesbarer	Form eingere	icht worden ist.			
		Die Erklärung, daß Offenbarungsgeha	3 das nachträglich eingereichte : Ilt der internationalen Anmeldun	schriftliche Se g im Anmelde	quenzprotokoll nicht i zeitpunkt hinausgeht,	über den wurde vorgelegt.		
		Die Erklärung, daß	die in computerlesbarer Form entsprechen, wurde vorgelegt.		•	• •		

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE99/02844

4.	Aufgrund der Änderungen sind folgende Unterlagen fortgefallen:						
		Beschreibung,	Seiten:				
		Ansprüche,	Nr.:				
		Zeichnungen,	Blatt:				
5.	. Dieser Bericht ist ohne Berücksichtigung (von einigen) der Änderungen erstellt worden, da diese aus den angegebenen Gründen nach Auffassung der Behörde über den Offenbarungsgehalt in der ursprünglich eingereichten Fassung hinausgehen (Regel 70.2(c)).						
		(Auf Ersatzblätter, die beizufügen).	e solche Änderu	ngen enth	alter	n, ist unter Punkt 1 hinzuweisen;sie sind diesem Bericht	
6.	Etw	aige zusätzliche Bemo	erkungen:				
V.						ich der Neuheit, der erfinderischen Tätigkeit und der rungen zur Stützung dieser Feststellung	
1.	Fes	tstellung					
	Neu	heit (N)	Ja: Neir	Ansprüc		2-8, 10-12 1, 9	
	Erfir	nderische Tätigkeit (E`	•	Ansprüc		1-12	
	Gev	verbliche Anwendbark		Ansprüc : Ansprüc		1-12	

2. Unterlagen und Erklärungen siehe Beiblatt

VII. Bestimmte Mängel der internationalen Anmeldung

Es wurde festgestellt, daß die internationale Anmeldung nach Form oder Inhalt folgende Mängel aufweist: siehe Beiblatt

VIII. Bestimmte Bemerkungen zur internationalen Anmeldung

Zur Klarheit der Patentansprüche, der Beschreibung und der Zeichnungen oder zu der Frage, ob die Ansprüche in vollem Umfang durch die Beschreibung gestützt werden, ist folgendes zu bemerken: siehe Beiblatt

ZU PUNKT V

Es wird auf folgende Dokumente verwiesen:

D1: HP-UX 11.00 Manual

(http://www.devresource.hp.com/STK/man/11.00/passwd_1.html)

D2: Deborah Russell, G.T. Gangemi Sr. Computer Security Basics, July

1992, O'Reilly & Associates.

Beide Dokumente sind im internationalen Recherchenbericht nicht angegeben. Eine Kopie des Dokuments D1 wurde dem Anmelder mit der Niederschrift über das Telefonat vom 23.11.2000 übermittelt. Eine Kopie des Dokuments D2 liegt diesem Prüfungsbericht bei.

1 Der Gegenstand des Hauptanspruchs 1 ist nicht neu, weil D1 folgenden Stand der Technik offenbart; Art. 33(2) PCT:

Die Merkmale a) -d) beschreiben die typischen Ablauf einer Client-Server Sitzung: Der Client wird in den Ansprüchen als "erster Rechner" bezeichnet, der Server als "zweiter Rechner". Die Dienstanforderung des Clients ist zusätzlich mit einem Paßwort gesichert. Für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst ausgeführt, andernfalls nicht. Dies ist gängige Praxis z.B. bei den Diensten FTP (file transfer protocol) und telnet. Beide Dienste sind standardmäßig in Unix implementiert, gehören aber nicht zum eigentlichen Betriebssystemkern (kernel). Sie werden als Dienstprogramme bezeichnet, weil sie einen Dienst (internet service) realisieren.

Die Merkmale e) und f) sind beide aus dem Dokument D1 ersichtlich. Der Ablauf eines Paßworts kann vom Superuser mit der Option -x festgelegt werden. Bei der ersten Inanspruchnahme des Dienstes (wie z.B. FTP oder telnet) nach Ablauf des Paßwortes wird der Benutzer aufgefordert, daß Paßwort zu aktualisieren. Dazu wird vom Betriebssystem passwd [name] mit der user ID als Parameter aufgerufen. Alternativ kann das Paßwort auch vom Server geändert werden. Vor- und Nachteile von Benutzer- und Systemgenerierten Paßwörtern sind allgemein bekannt und werden z.B. in D2 diskutiert.

2 Der Hauptanspruch 9 definiert die dem Verfahrensanspruch 1 entsprechende Vorrichtung und ist daher ebenfalls nicht neu; Art. 33(2) PCT.

Die abhängigen Ansprüche 2-8 und 10-11 definieren geringfügige Änderungen zu ihren jeweiligen Hauptansprüchen und sind als nicht erfinderisch anzusehen (Art. 33(3) PCT). Die im Recherchenbericht zitierten Dokumente offenbaren zahlreiche Vorrichtungen und Methoden zur sicheren Übertragung von Paßwörtern zwischen Client und Server (Authentifizierung, Verschlüsselung zur Integritätssicherung, Zugriffskontrolle).

ZU PUNKT VII

- 1 Im Widerspruch zu den Erfordernissen der Regel 5.1 a) ii) PCT werden in der Beschreibung weder der in dem Dokument D1 offenbarte einschlägige Stand der Technik noch dieses Dokument angegeben.
- 2 Die Beschreibung von Seite 3 Zeile 13 bis Seite 4 Zeile 26 h\u00e4tte in Einklang mit den neu eingereichten Anspr\u00fcchen 1 und 9 gebracht werden sollen; Regel 5.1 a) iii) PCT.

ZU PUNKT VIII

- Im Hauptanspruch 1 Zeile 18 und im Hauptanspruch 9 Zeile 22 sollte "ungültig" in Zeile 18 durch "abgelaufen" ersetzt werden. Die Aktualisierung eines ungültigen Paßworts (d.h. eines Paßwortes, das nie gültig war) würde keinen Sinn ergeben. Diese Änderung wäre zulässig gewesen, weil sie sich auf die ursprüngliche Beschreibung auf Seite 1 Zeilen 22-29 stützt.
- 2 Die Merkmale der Ansprüche 1-12 sind nicht mit in Klammern gesetzten Bezugszeichen versehen worden (Regel 6.2 b) PCT).

VERTRAG ÜTER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWES DES

Absender: MIT DER INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN PRÜFUNG BEAUFTRAGTE BEHÖRDE

An:

SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT Postfach 22 16 34 80506 München ALLEMAGNE

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts

Internationales Aktenzeichen

PCT

MITTEILUNG ÜBER FORMLOSE ERÖRTERUNGEN MIT DEM ANMELDER

(Regel 66.6 PCT)

Absendedatum
(Tag/Monat/Jahr) 19.01.2001

ÜBERSENDUNG ZUR INFORMATION

Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr)

PCT/DE99/02844

Anmelder

98P2821P

SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT et al.

Am 10/01/2001 fand eine formlose Erörterung zwischen der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde und dem Anmelder / dem Anwalt statt.

08/09/1999

Eine Kopie der Niederschrift über diese Erörterung (Formblatt PCT/IPEA/428) wird Ihnen beiliegend zur Unterrichtung übermittelt.

Name und Postanschrift der mit der internationalen Prüfung beauftragten Behörde

9))

Europäisches Patentamt D-80298 München

Tel. +49 89 2399 - 0 Tx: 523656 epmu d

Fax: +49 89 2399 - 4465

Bevollmächtigter Bediensteter

Koski, P

Telefon +49 89 2399-2709



Vertrag über die Prnationale Zusammenarbeit auf Gebiet des Patentwesens Patent Cooperation Treaty Traîté de coopération en matière de brevets

PCT

Α	n	m	ام	Ч	A	nı	ır	n	m	6	r.
$\overline{}$, , ,	C	u		ııı	41			C	

PCT/DE99/02844

Niederschrift über eine telefonische form	lose Erörterung mit dem Anmelder
---	----------------------------------

Eine Kopie dieser Niederschrift wird dem Anmelder zur Unterrichtung übermittelt

Teilnehmer

Anmelder:

Siemens Aktiengesellschaft

Anwalt:

Dr. Wolfgang Schwarz

Prüfer:

Harms, C

Zusammenfassung der Erörterung

Der Anmelder hat den zuständigen Prüfer für den Fall eines negativen vorläufigen Prüfungsbericht um informelle Rücksprache gebeten.

10/01/2001

Datum (Tag / Monat / Jahr)

COLUMN TO THE PARTY OF THE PART

Harms, C

Bevollmächtigter Bediensteter der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde 18

Patentansprüche

15

20

25

- 1. Verfahren zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner,
- 5 a) bei dem der zweite Rechner im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht eines Dienstprogramms empfängt, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
 - b) bei dem mit der Dienstanforderungsnachricht von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert wird,
 - c) bei dem der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
 - d) bei dem für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, der Dienst erbracht wird,
 - e) bei dem für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet wird, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) bei dem von dem ersten Rechner oder dem zweiten Rechner ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.
 - 2. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Bildung des aktualisierten Paßwortes auf folgende Weise erfolgt:
- 30 a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthalten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,
- b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwor-35 tes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
 - c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.

20

bei dem der Schlüssel durch mehrfache Aneinanderreihung des Paßwortes gebildet wird.

9. Anordnung mit mindestens einem ersten Rechner und mindestens einem zweiten Rechner zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen den Rechnern,

wobei der erste Rechner und der zweite Rechner jeweils einen Prozessor aufweisen, die derart eingerichtet sind, daß folgende Schritte durchführbar sind:

- 10 a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht eines Dienstprogramms, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- 15 b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert.
 - c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- 20 d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
 - e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

10. Anordnung nach Anspruch 9,

25

30

bei der die Prozessoren derart eingerichtet sind, daß die Bildung des aktualisierten Paßwortes auf folgende Weise erfolgt:

35 a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthalDecember 2000 1998P02821WO PCT/DE99/02844 532 Rec'd 1009902844 30 MAR 2001

- 18 -

Patent claims

5

10

15

20

25

30

- 1. A method for updating a password between a first computer and a second computer,
- a) in which the second computer receives a service request message, for a service program, transmitted by the first computer over a communication link existing between the first computer and the second computer, with the service request message containing the password,
- b) in which the service request message from the first computer is used to request provision of a service,
- c) in which the second computer checks whether the password contained in the service request message is valid for the first computer.
 - d) in which, if the password is valid, the service is provided,
- e) in which, if the password is invalid, the second computer transmits to the first computer an update message which is used to request that the password be updated, and
- f) in which the first computer or the second computer forms an updated password which is subsequently used as the password within the context of the communication link.
 - 2. The method as claimed in claim 1,

in which the updated password is formed in the following manner:

- a) the first computer transmits to the second computer a password message, containing the updated password, such that the updated password can be ascertained only by using the password,
- b) the second computer uses the password to ascertain the updated password from the password message,

AMENDED SHEET

Do not exter

15

20

25

30

- 20 -

in which the key is formed by stringing together the password a number of times.

- 9. An arrangement having at least one first computer and at least one second computer for updating a password between the computers,
- the first computer and the second computer each having a processor which is set up such that the following steps can be carried out:
- a) the second computer receives a service request 10 message, for a service program, transmitted by the first computer over a communication link existing between the first computer and the second computer, with the service request message containing the password,
 - b) the service request message from the first computer is used to request provision of a service,
 - c) the second computer checks whether the password contained in the service request message is valid for the first computer,
 - d) if the password is valid, the service is provided,
 - e) if the password is invalid, the second computer transmits to the first computer an update message which is used to request that the password be updated, and
 - f) the first computer or the second computer forms an updated password which is subsequently used as the password within the context of the communication link.
 - 10. The arrangement as claimed in claim 9,
 - in which the processors are set up such that the updated password is formed in the following manner:
 - a) the first computer transmits to the second computer a password message, containing the updated

AMENDED SHEET

Do notenter



INTERNATIONAL APPLICATION PUBLISHED UNDER THE PATENT COOPERATION TREATY (PCT)

(51)	International patent classification ⁷ :		(11)	International publication number:	WO 00/19297
	G06F 1/00	A1	(43)	International publication date: 6 April	il 2000 (06.04.00)
(21) International application number: PCT/DE99/02844 (22) International filing date: 8 September 1999 (08.09.99)				Designated states: US, European Pate CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, NL, PT, SE).	
	Data relating to the priority: 198 45 055.9 30 September 1998 (30.09.98) Applicant (for all designated States except US): SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT [DE/D Wittelsbacherplatz 2, D-80333 Munich (DE).		Published With the International Search Report. Before expiry of the period provided for amending the claims, will be republished if such amendments are received.		
•	(72) Inventors; and (75) Inventors/Applicants (US only): FRIES, Steffen [DE/DE]; Wagenbauerstrasse 5, D-81677 Munich (DE). EUCHNER, Martin [DE/DE]; Lorenzstrasse 2, D-81737 Munich (DE).				. **:
(74)	Joint Representative: SIEMENS AKTIENGE- SELLSCHAFT; Postfach 22 16 34, D-80506 N (DE).	A unich			

As printed

Absender: INTERNATIONALE RECHERCHENBEHÖRDE	PCT				
SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT Postfach 22 16 34 80506 München GERMANY ZT GG V Moh P/R Eing. 2 8. Feb. 2000	MITTEILUNG ÜBER DIE ÜBERMITTLUNG DES INTERNATIONALEN RECHERCHENBERICHTS ODER DER ERKLÄRUNG (Regel 44.1 PCT)				
Frist	Absendedatum (Tag/Monat/Jahr) 24/02/2000				
Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts 98P2821P	WEITERES VORGEHEN slehe Punkte 1 und 4 unten				
Internationales Aktenzeichen PCT/DE 99/02844	Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr) 08/09/1999				
Anmelder SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT et al.					
1.					
verschieben möchte. Innerhalb von 20 Monaten seit dem Prioritätsdatum muß der Anmelder die für den Eintritt in die nationale Phase vorgeschriebenen Handlungen vor allen Bestimmungsämtern vornehmen, die nicht innerhalb von 19 Monaten seit dem Prioritätsdatum in der Anmeldung oder einer nachträglichen Auswahleridärung ausgewählt wurden oder nicht ausgewählt werden konnten, da für sie Kapitel II des Vertrages nicht verbindlich ist.					

Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL-2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31-70) 340-3016

Marja Brouwers

Bevollmächtigter Bediensteter



Diese Anmerkungen sollen grundlegende Hinweise zur Einreichung von Änderungen gemäß Artikel 19 geben. Diesen Anmerkungen liegen die Erfordernisse des Vertrags über die internationale Zusammenarbeit auf dem Gebiet des Patentwesens (PCT), der Ausführungsordnung und der Verwaltungsrichtlinien zu diesem Vertrag zugrunde. Bei Abweichungen zwischen diesen Anmerkungen und
obengenannten Texten sind letztere maßgebend. Nähere Einzelheiten sind dem PCT-Leitfaden für Anmelder, einer Veröffentlichung der
WIPO, zu entnehmen.

Die in diesen Anmerkungen verwendeten Begriffe "Artikel", "Regel" und "Abschnitt" beziehen sich jeweils auf die Bestimmungen des PCT-Vertrags, der PCT-Ausführungsordnung bzw. der PCT-Verwaltungsrichtlinien.

HINWEISE ZU ÄNDERUNGEN GEMÄSS ARTIKEL 19

Nach Erhalt des internationalen Recherchenberichts hat der Anmelder die Möglichkeit, einmal die Ansprüche der internationalen Anmeldung zu ändern. Es ist jedoch zu betonen, daß, da alle Teile der internationalen Anmeldung (Ansprüche, Beschreibung und Zeichnungen) während des internationalen vorläufigen Prüfungsverfahrens geändert werden können, normalerweise keine Notwendigkeit besteht, Änderungen der Ansprüche nach Artikel 19 einzureichen, außer wenn der Anmelder z.B. zum Zwecke eines vorläufigen Schutzes die Veröffentlichung dieser Ansprüche wünscht oder ein anderer Grund für eine Änderung der Ansprüche vor ihrer internationalen Veröffentlichung vorliegt. Weiterhin ist zu beachten, daß ein vorläufiger Schutz nur in einigen Staaten erhältlich ist.

Welche Teile der internationalen Anmeldung können geändert werden?

Im Rahmen von Artikel 19 können nur die Ansprüche geändert werden.

In der internationalen Phase können die Ansprüche auch nach Artikel 34 vor der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde geändert (oder nochmals geändert) werden. Die Beschreibung und die Zeichnungen können nur nach Artikel 34 vor der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde geändert werden.

Beim Eintritt in die nationale Phase können alle Teile der internationalen Anmeldung nach Artikel 28 oder gegebenenfalls Artikel 41 geändert werden.

Bis wann sind Änderungen einzureichen?

Innerhalb von zwei Monaten ab der Übermittlung des internationalen Recherchenberichts oder innerhalb von sechzehn Monaten ab dem Prioritätsdatum, je nachdem, welche Frist später abläuft. Die Änderungen gelten jedoch als rechtzeitig eingereicht, wenn sie dem Internationalen Büro nach Ablauf der maßgebenden Frist, aber noch vor Abschluß der technischen Vorbereitungen für die internationale Veröffentlichung (Regel 46.1) zugehen.

Wo sind die Änderungen nicht einzureichen?

Die Änderungen können nur beim Internationalen Büro, nicht aber beim Anmeldeamt oder der Internationalen Recherchenbehörde eingereicht werden (Regel 46.2).

Falls ein Antrag auf internationale vorläufige Prüfung eingereicht wurde/wird, siehe unten.

In welcher Form können Änderungen erfolgen?

Eine Ånderung kann erfolgen durch Streichung eines oder mehrerer ganzer Ansprüche, durch Hinzufügung eines oder mehrerer neuer Ansprüche oder durch Änderung des Wortlauts eines oder mehrerer Ansprüche in der eingereichten Fassung.

Für jedes Anspruchsblatt, das sich aufgrund einer oder mehrerer Änderungen von dem ursprünglich eingereichten Blatt unterscheidet, ist ein Ersatzblatt einzureichen.

Alle Ansprüche, die auf einem Ersatzblatt erscheinen, sind mit arabischen Ziffern zu numerieren. Wird ein Ansprüch gestrichen, so brauchen, die anderen Ansprüche nicht neu numeriert zu werden. Im Fall einer Neunumerierung sind die Ansprüche fortlaufend zu numerieren (Verwaltungsrichtlinien, Abschnitt 205 b)).

Die Änderungen sind in der Sprache abzufassen, in der dieinternationale Anmeidung veröffentlicht wird.

Welche Unterlagen sind den Änderungen belzufügen?

Begleitschreiben (Abschnitt 205 b)):

Die Änderungen sind mit einem Begleitschreiben einzureichen.

Das Begleitschreiben wird nicht zusammen mit der internationalen Anmeldung und den geänderten Ansprüchen veröffentlicht. Es ist nicht zu verwechseln mit der "Erklärung nach Artikel 19(1)" (siehe unten, "Erklärung nach Artikel 19 (1)").

Das Beglettschreiben ist nach Wahl des Anmelders in englischer oder französischer Sprache abzufassen. Bei englischsprachigen Internationalen Anmeldungen ist das Begleitschreiben aber ebenfalls in englischer, bei französischsprachigen internationalen Anmeldungen in französischer Sprache abzufassen.

Im Begleitschreiben sind die Unterschiede zwischen den Ansprüchen in der eingereichten Fassung und den geänderten Ansprüchen anzugeben. So ist insbesondere zu jedem Ansprüch in der internationalen Anmeldung anzugeben (gleichlautende Angaben zu verschiedenen Ansprüchen können zusammengefaßt werden), ob

- i) der Anspruch unverändert ist;
- ii) der Anspruch gestrichen worden ist;
- iii) der Anspruch neu ist;
- iv) der Anspruch einen oder mehrere Ansprüche in der eingereichten Fassung ersetzt;
- v) der Anspruch auf die Teilung eines Anspruchs in der eingereichten Fassung zurückzuführen ist.

Im folgenden sind Beispiele angegeben, wie Änderungen im Begleitschreiben zu erläutern sind:

- [Wenn anstelle von ursprünglich 48 Ansprüchen nach der Änderung einiger Ansprüche 51 Ansprüche existieren]:
 Die Ansprüche 1 bis 29, 31, 32, 34, 35, 37 bis 48 werden durch geänderte Ansprüche gleicher Numerierung ersetzt; Ansprüche 30, 33 und 36 unverändert; neue Ansprüche 49 bis 51 hinzugefügt.
- (Wenn anstelle von ursprünglich 15 Ansprüchen nach der Änderung aller Ansprüche 11 Ansprüche existieren): "Geänderte Ansprüche 1 bis 11 treten an die Stelle der Ansprüche 1 bis 15."
- 3. [Wenn ursprünglich 14 Ansprüche existierten und die Änderungen dann bestehen, daß einige Ansprüche gestrichen werden und neue Ansprüche hinzugefügt werden]: Ansprüche 1 bis 6 und 14 unverändert; Ansprüche 7 bis 13 gestrichen, neue Ansprüche 15, 16 und 17 hinzugefügt. "Oder" Ansprüche 7 bis 13 gestrichen, neue Ansprüche 15, 16 und 17 hinzugefügt; alle übrigen Ansprüche unverändert."
- 4. [Wenn verschiedene Arten von Änderungen durchgeführt werden]: "Ansprüche 1-10 unverändert; Ansprüche 11 bis 13, 18 und 19 gestrichen; Ansprüche 14, 15 und 16 durch geänderten Ansprüch 14 ersetzt; Ansprüch 17 in geänderte Ansprüche 15, 16 und 17 unterteilt; neue Ansprüche 20 und 21 hinzugefügt."

"Erkiärung nach Artikel 19(1)" (Regel 46.4)

Den Änderungen kann eine Erklärung beigefügt werden, mit der die Änderungen erläutert und ihre Auswirkungen auf die Beschreibung und die Zeichnungen dargelegt werden (die nicht nach Artikel 19 (1) geändert werden können).

Die Erklärung wird zusammen mit der internationalen Anmeldung und den geänderten Ansprüchen veröffentlicht.

Sie ist in der Sprache abzufassen, in der die internationalen Anmeldung veröffentlicht wird.

Sie muß kurz gehalten sein und darf, wenn in englischer Sprache abgefaßt oder ins Englische übersetzt, nicht mehr als 500 Wörter umfassen

Die Erklärung ist nicht zu verwechseln mit dem Begleitschreiben, das auf die Unterschiede zwischen den Ansprüchen in der eingereichten Fassung und den geänderten Ansprüchen hinweist, und ersetzt letzteres nicht. Sie ist auf einem gesonderten Blatt einzureichen und in der Überschrift als solche zu kennzeichnen, vorzugsweise mit den Worten "Erklärung nach Artikel 19 (1)".

Die Erklärung darf keine herabsetzenden Äußerungen über den inter nationalen Recherchenbericht oder die Bedeutung von in dem Bericht angeführten Veröffentlichungen enthalten. Sie darf auf im internationalen Recherchenbericht angeführte Veröffentlichungen, die sich auf einen bestimmten Anspruch beziehen, nur im Zusammenhang mit einer Änderung dieses Anspruchs Bezug nehmen.

Auswirkungen eines bereits gestellten Antrags auf internationalevorläufige Prüfung

Ist zum Zeitpunkt der Einreichung von Änderungen nach Artikel 19 bereits ein Antrag auf internationale vorläufige Prüfung gestellt worden, so sollte der Anmelder in seinem Interesse gleichzeitig mit der Einreichung der Änderungen beim Internation alen Büro auch eine Kopie der Änderungen bei der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragen Behörde einreichen (siehe Regel 62.2 a), erster Satz).

Auswirkungen von Änderungen hinsichtlich der Übersetzung derinternationalen Anmeldung beim Eintritt in die nationale Phase

Der Anmelder wird darauf hingewiesen, daß bei Eintritt in die nationale Phase möglicherweise anstatt oder zusätzlich zu der Übersetzung der Ansprüche in der eingereichten Fassung eine Übersetzung der nach Artikel 19 geänderten Ansprüche an die bestimmten/ausgewählten Ämter zu übermitteln ist.

Nähere Einzelheiten über die Erfordernisse jedes bestimmten/ausgewählten Amts sind Band II des PCT-Leitfadens für Anmelder zu entnehmen.

PCT

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

(Artikel 18 sowle Regeln 43 und 44 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts WEITERES slehe Mittellung über die Übermittlung des Internationalen Recherchenberichts (Formblatt PCT/ISA/220) sowie, soweit						
98P2821P	VORGEHEN	zutreffend, nachstehen	zutreffend, nachstehender Punkt 5			
Internationales Aktenzeichen	Internationales Anmel	ledatum	(Frühestes) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr)			
PCT/DE 99/02844	(Tag/Monat/Jahr) 08/09/1	000	30/09/1998			
	06/09/1	777	30/09/1996			
Anmelder						
CTEMENS AVITENOSCELL COURT	.4 .9					
SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT	et al.					
Dieser internationale Recherchenbericht wurd Artikel 18 übermitteit. Eine Kopie wird dem Int	emationalen Büro übem	nittelt.	stellt und wird dem Anmelder gemäß			
Dieser internationale Recherchenbericht umfa X Darüber hinaus liegt ihm jew	_	Blätter.	Unterlagen zum Stand der Technik bel.			
Market Halland and Hall John		sooni Deliciit gerialiliten	Onenagen zum Gland der Tedirik bet			
Grundlage des Berichts						
 a. Hinsichtlich der Sprache ist die inter durchgeführt worden, in der sie einge 						
Die internationale Recherche Anmeldung (Regel 23.1 b)) o	e ist auf der Grundlage e turchgeführt worden.	iner bei der Behörde ein	gereichten Übersetzung der Internationalen			
 b. Hinsichtlich der in der internationaler Recherche auf der Grundlage des S 	n Anmeldung offenbarter	n Nucleotid- und/oder /	Aminosāuresequenz ist die internationale			
in der Internationalen Anmel		•				
zusammen mit der internatio	nalen Anmeldung in con	nputerlesbarer Form eing	jereicht worden ist.			
bei der Behörde nachträglich	in schriftlicher Form eir	gereicht worden ist.				
bel der Behörde nachträglich	In computerlesbarer Fo	rm eingereicht worden is	t. .			
Die Erklärung, daß das nach internationalen Anmeldung in	träglich eingereichte ach m Anmeldezeitpunkt hin	nriftliche Sequenzprotoko ausgeht, wurde vorgelegt	il nicht über den Offenbarungsgehalt der L			
Die Erklärung, daß die in cor wurde vorgelegt.	mputerlesbarer Form erf	aßten Informationen dem	schriftlichen Sequenzprotokoli entsprechen,			
2. Bestimmte Ansprüche hab	en sich als nicht reche	rchierbar erwiesen (sle	he Feld I).			
3. Mangelnde Einheitlichkeit	der Erfindung (siehe Fo	eld II).				
4. Hinsichtlich der Bezeichnung der Erfind	dung					
X wird der vom Anmelder einge	ereichte Wortlaut geneh	migt.				
wurde der Wortlaut von der E	Behörde wie folgt festge	setzt:				
5. Hinsichtlich der Zusammenfassung						
x wird der vom Anmelder einge						
wurde der Wortlaut nach Reg	innerhalib eines Monats	III angegebenen Fassung nach dem Datum der Ab	g von der Behörde festgesetzt. Der sendung dieses internationalen			
6. Folgende Abbildung der Zeichnungen Is	t mit der Zusammenfass	sung zu veröffentlichen: A	Abb. Nr1			
wie vom Anmelder vorgeschi	lagen		keine der Abb.			
well der Anmelder selbst keir	ne Abbildung vorgeschla	gen hat.				
well diese Abbildung die Erfli	ndung besser kennzeich	net.				

		101/02 33	/ 02044				
A KLASSI IPK 7	FIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES G06F1/00	,					
Nach der In	ternationalen Patentidassifikation (IPK) oder nach der nationalen Kla	assifikation und der IPK					
B. RECHE	RCHIERTE GEBIETE						
Recherchie IPK 7	Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole) IPK 7 G06F						
	Recherchlerte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchlerten Gebiete fallen						
Während de	er Internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (i	Name der Datenbank und evtl. verwendete	Suchbegriffe)				
C. ALS WE	SENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN						
Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, sowelt erforderlich unter Angab	pe der in Betracht kommenden Telle	Betr. Anspruch Nr.				
A	EP 0 752 636 A (SUN MICROSYSTEM) 8. Januar 1997 (1997-01-08) Spalte 3, Zeile 11 -Spalte 4, Zei Spalte 6, Zeile 35 -Spalte 10, Zei Ansprüche; Abbildungen 3,5	1–10					
	US 5 611 048 A (JACOBS ET AL.) 11. März 1997 (1997-03-11) Spalte 2, Zeile 1 - Zeile 33 Spalte 5, Zeile 65 -Spalte 11, Ze Anspruch 1; Abbildungen 5-8	eile 25;	1–10				
Welto entro	ere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu ernen	X Siehe Anhang Patentfam∎e					
"A" Veröffer aber ni "E" ätteres i Anmeld "L" Veröffer scheim andere soil od ausgef "O" Veröffer dem by Datum des A	ntlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, ernutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht ntlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach zenspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist Abschlusses der internationalen Recherche 5. Februar 2000	"T" Spätere Veröffentlichung, die nach dem oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht Anmeldung nicht kollidiert, sondem nut Erfindung zugrundellegenden Prinzips Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bedeu kann allein aufgrund dieser Veröffentlicher Tätigkelt beruhend betra "Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeu kann nicht als auf erfinderischer Tätigk werden, wenn die Veröffentlichung mit Veröffentlichungen dieser Kategorie in diese Verbindung für ehnen Fachmann "&" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Absendedatum des internationalen Rec	worden ist und mit der zum Verständnis des der oder der ihr zugrundeliegenden tung; die beanspruchte Erfindung hung nicht als neu oder auf chtet werden tung; die beanspruchte Erfindung ett beruhend betrachtet einer oder mehreren anderen Verbindung gebracht wird und nahellegend ist				
Name und P	ostanschrift der internationalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL – 2280 HV Rijswijk Tel. (+31–70) 340–2040, Tx. 31 651 epo ni, Fax: (+31–70) 340–3016	Bevolmächtigter Bediensteter Soler, J					

INTERNATIONALER RECHERCHENGERICHT

Angaben zu Veröffentlicht

die zur seiben Patentfamilie gehören

Internationalee Aktenzeichen
PCT/DE 99/02844

Im Recherchenberick angeführtes Patentdoku		Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie	Datum der Veröffentlichung
EP 752636	Α	08-01-1997	US 5734718 A JP 9231174 A	31-03-1998 05-09-1997
US 5611048	A	11-03-1997	KEINE	

Mysok 435 Translation

PATENT COOPERATION TREATY

PCT

1 31

RECEIVED

JUL 23 2001

Technology Center 2100

(PCT Article 36 and Rule 70)

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

Applicant's or agent's file reference 98P2821P	FOR FURTHER ACTION	SeeNotificationofTransmittalofInternational Preliminary Examination Report (Form PCT/IPEA/416)						
International application No.	International filing date (day/m	month/year) Priority date (day/month/year)						
PCT/DE99/02844	08 September 1999 (08	8.09.99) 30 September 1998 (30.09.98)						
G06F 1/00	International Patent Classification (IPC) or national classification and IPC G06F 1/00							
Applicant S	Applicant SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT							
This international preliminary exami and is transmitted to the applicant ac	ination report has been prepared ecording to Article 36.	by this International Preliminary Examining Authority						
2. This REPORT consists of a total of	5 sheets, including	ng this cover sheet.						
amended and are the basis for	This report is also accompanied by ANNEXES, i.e., sheets of the description, claims and/or drawings which have been amended and are the basis for this report and/or sheets containing rectifications made before this Authority (see Rule 70.16 and Section 607 of the Administrative Instructions under the PCT).							
These annexes consist of a to	tal of sheets.	,						
3. This report contains indications relat	ing to the following items:							
Basis of the report								
II Priority								
III Non-establishment o	f opinion with regard to novelty,	, inventive step and industrial applicability						
IV Lack of unity of inve	ention							
V Reasoned statement citations and explana	under Article 35(2) with regard tations supporting such statement	to novelty, inventive step or industrial applicability;						
VI Certain documents co	ited							
VII Certain defects in the	international application							
VIII Certain observations	on the international application	·						
Date of submission of the demand	Date of	completion of this report						
07 March 2000 (07.03	.00)	19 January 2001 (19.01.2001)						
Name and mailing address of the IPEA/EP	Authoriz	Authorized officer						
Facsimile No.	Telepho	one No						

International application No.

PCT/DE99/02844

I. Das	is of the re	eport	
1. Wi	th regard to	o the elements of the international application:*	
	the inte	emational application as originally filed	
$\overline{\boxtimes}$	the desc	scription:	
	pages		امماناك بدالم
	pages	, as digit	•
	pages	, filed with the letter of	s demand
X	the clair	ims:	
	pages -		
	pages	, as amended (together with any statement under A	article 19
	pages _	, filed with the	
	pages _	1, 9 , filed with the letter of 30 November 2000 (30.11.	.2000)
\boxtimes	the draw	wings:	
	pages	1-3 , as origin	ally filed
	pages	, as origin , filed with the	•
	pages	, filed with the letter of	
	-		
		ence listing part of the description:	
	pages _	, as origin	ally filed
	pages _	, filed with the	
	pages _	, filed with the letter of	
uic	se elements the lang	o the language, all the elements marked above were available or furnished to this Authority in the language and application was filed, unless otherwise indicated under this item. Its were available or furnished to this Authority in the following language usuage of a translation furnished for the purposes of international search (under Rule 23.1(b)). In guage of the translation furnished for the purposes of international preliminary examination (under Rule 5.1).	which is:
3. Wit	h regard t iminary exa	to any nucleotide and/or amino acid sequence disclosed in the international application, the internation was carried out on the basis of the sequence listing:	national
닏	containe	ed in the international application in written form.	
	filed tog	gether with the international application in computer readable form.	İ
	furnished	ed subsequently to this Authority in written form.	
	furnished	ed subsequently to this Authority in computer readable form.	
	The stat	atement that the subsequently furnished written sequence listing does not go beyond the disclosure ional application as filed has been furnished.	in the
	The state	tement that the information recorded in computer readable form is identical to the written sequence list rnished.	ting has
ı. 🔲	The ame	endments have resulted in the cancellation of:	i
	L th	he description, pages	
	th	he claims, Nos.	
	1 1	he drawings, sheets/fig	
i. 🗀	This report	ort has been established as if (some of) the amendments had not been made, since they have been considere the disclosure as filed, as indicated in the Supplemental Box (Rule 70.2(c)).**	d to go
and 7	is report a 0.17).	heets which have been furnished to the receiving Office in response to an invitation under Article 14 are refe as "originally filed" and are not annexed to this report since they do not contain amendments (Rule nt sheet containing such amendments must be referred to under item 1 and annexed to this report.	erred to 2 70.16

International application No.
PCT/DE 99/02844

V.	Reasoned statement under Article 35(2) with regard to novelty, inventive step or industrial applicability;
	citations and explanations supporting such statement

Statement			
Novelty (N)	Claims	2-8, 10-12	YES
	Claims	1,9	NO
Inventive step (IS)	Claims		YES
	Claims	1-12	NO
Industrial applicability (IA)	Claims	1-12	YES
	Claims		NO

2. Citations and explanations

This report makes reference to the following documents:

D1: HP-UX 11.00 Manual (http://www.devresource.hp.com/STK/man/11.00/passwrd 1.html)

D2: Deborah Russell, G. T. Gangemi Sr: Computer Security Basics, July 1992, O'Reilly & Associates.

Neither document is cited in the international search report. A copy of document D1 was communicated to the applicant by telephone on 23.11.2000. A copy of D2 is attached to this examination report.

The subject matter of the main Claim 1 is not novel, because D1 discloses the following prior art (PCT Article 33(2)):

Features a) - d) describe the typical course of a client/server session: in the claims, the client is referred to as the "first computer", and the server as the "second computer". The client's service request is additionally secured by means of a

International application No.
PCT/DE 99/02844

password. If the password is valid, the service is carried out, otherwise it is not. This is current practice e.g. in FTP (file transfer protocol) and telnet services. Both services are implemented as standard in Unix, but do not form part of the actual operating system kernel. They are referred to as service programs because they carry out a service (internet service).

Features e) and f) are both apparent in D1. A superuser can cause a password to expire by using the option -x. The first time the service (e.g. FTP or telnet) is used after the expiry of the password, the user is requested to update the password. In order to do this, the operating system invokes passwd [name], with the user ID as parameter. Alternatively, the password can be amended by the server. The advantages and disadvantages of userand system-generated passwords are generally known, and are discussed, for example, in D2.

- 2. Main Claim 9 defines the device corresponding to the process Claim 1, and is therefore not novel either (PCT Article 33(2)).
- 3. Dependent Claims 2-8 and 10-11 define trivial amendments to each of the main claims to which they refer, and cannot be considered inventive (PCT Article 33(3)). The documents cited in the search report disclose numerous devices and methods for the secure transmission of passwords between client and server (authentication, encryption in order to ensure integrity, access controls).

International application No. PCT/DE 99/02844

VII. Certain defects in the international application

The following defects in the form or contents of the international application have been noted:

- 1. Contrary to PCT Rule 5.1(a)(ii), the description does not cite D1 or indicate the relevant prior art disclosed therein.
- The description on page 3, line 13 to page 4, line 26 should be brought into line with the amended Claims 1 and 9 (PCT Rule 5.1(a)(iii)).

International application No.
PCT/DE 99/02844

VIII. Certain observations on the international application

The following observations on the clarity of the claims, description, and drawings or on the question whether the claims are fully supported by the description, are made:

- 1. In main Claim 1, line 18 and main Claim 9, line 22, "invalid" should be replaced by "expired". The updating of an invalid password (i.e. a password that had never been valid) would not make sense. This change would have been admissible since it is supported by the original description on page 1, lines 22-29.
- The features of Claims 1-12 have not been given reference signs enclosed in parentheses (PCT Rule 6.2(b)).

PCT-ANTRAG

Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

0	Vom Anmeldeamt auszufüllen		
0-1	Internationales Aktenzeichen.		
0-2	Internationales Anmeldedatum		
0-3	Name des Anmeldeamts und "PCT International Application"		
0-4	Formular - PCT/RO/101 PCT-Antrag		
0-4-1	erstellt durch Benutzung von	PCT-EASY Version 2.84 (aktualisiert 01.07.1999)	
0-5	Antragsersuchen Der Unterzeichnete beantragt, daß die vorliegende internationale Anmeldung nach dem Vertrag über die internationale Zusammenarbeit auf dem Gebiet des Patentwesens behandelt wird		
0-6	(Vom Anmelder gewähltes) Anmeldearnt	Deutsches Patent- und Markenamt (RO/DE)	
0-7	Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts	98P2821P	
Ī	Bezeichnung der Erfindung	VERFAHREN UND ANORDNUNG ZUR AKTUALISIERUNG EINES PASSWORTES	
11	Anmelder		
II-1	Diese Person ist	nur Anmelder	
II-2	Anmelder für	Alle Bestimmungstaaten mit Ausnahme von US	
11-4	Name	SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT	
11-5	Anschrift:	Wittelsbacherplatz 2	
•	, 	D-80333 München	
		Deutschland	
II-6	Staatsangehörigkeit (Staat)	DE	
II-7	Sitz/Wohnsitz (Staat)	DE	
11-8	Telefonnr.	(089) 636-82819	
II-9	Telefaxnr	(089) 636-82819	
111-1	Anmelder und/oder Erfinder	(003) 030 01037	
ill-1-1	Diese Person ist	Anmelder und Erfinder	
III-1-2	Anmelder für	Nur US	
III-1- 4	Name (FAMILIENNAME, Vorname)	FRIES, Steffen	
III-1-5	Anschrift:	Wagenbauerstr. 5	
•		D-81677 München	
		Deutschland	
III-1 <i>-</i> 6	Staatsangehörigkeit (Staat)	DE	
III-1-7	Sitz/Wohnsitz (Staat)	DE	

98P2821P

PCT-ANTRAG

Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

2/4

111-2	Anmelder und/oder Erfinder		
III-2-1	Diese Person ist	Anmelder und Erfinder	
111-2-2	Anmelder für	Nur US	
111-2-4	Name (FAMILIENNAME, Vorname)	EUCHNER, Martin	
111-2-5	Anschrift:	Lorenzstr. 2	
		D-81737 München	
		Deutschland	
111-2-6	Staatsangehörigkeit (Staat)	DE	
111-2-7	Sitz/Wohnsitz (Staat)	DE	
IV-1	Anwalt oder gemeinsamer Vertreter;		
	oder besondere Zustellanschrift	·	
	Die unten bezeichnete Person ist/wird hiermit bestellt, um den (die) Anmelder vor	gemeinsamer Vertreter	
	den internationalen Behörden zu vertreten,		
	und zwar als:		
IV-1-1	Name	SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT	
IV-1-2	Anschrift:	Postfach 22 16 34	
		D-80506 München	
		Deutschland	
IV-1-3	Telefonnr.	(089) 636-82819	
IV-1-4	Telefaxnr.	(089) 636-81857	
V	Bestimmung von Staaten		
V-1	Regionales Patent	EP: AT BE CH&LI CY DE DK ES FI FR GB GR	
	(andere Schutzrechtsarten oder Verfahren sind ggf. in Klammern nach der (den)	IE IT LU MC NL PT SE und jeder weitere	
	betreffenden Bestimmung(en) angegeben)	Staat, der Mitgliedsstaat des	
		Europäischen Patentübereinkommens und	
		Vertragsstaat des PCT ist	
V-2	Nationales Patent	US	
	(andere Schutzrechtsarten oder Verfahren sind ggf. in Klammern nach der (den)		
	betreffenden Bestimmung(en) angegeben)		
V-5	Erklärung bzgl. vorsorglicher		
	Bestimmungen Zusätzlich zu den unter Punkten V-1, V-2		
	and V-3 vorgenommenen Bestimmungen		
	nimmt der Anmelder nach Regel 4.9		
	Absatz b auch alle anderen nach dem PCT zulässigen Bestimmungen vor mit		
	Ausnahme der nachstehend unter Punkt		
	V-6 angegebenen Staaten. Der Anmelder erklärt, daß diese zusätzlichen		
	Bestimmungen unter dem Vorbehalt einer		
	Bestätigung stehen und jede zusätzliche		
	Bestimmung, die vor Ablauf von 15 Monaten ab dem Prioritätsdatum nicht		
	bestätigt wurde, nach Ablauf dieser Frist		
	als vom Anmelder zurückgenommen gilt.		
V-6	Staaten, die von der Erklärung über vorsorgliche Bestimmungen	KEINE	
	ausgenommen werden		

PCT-ANTRAG

Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

VI-1	Priorität einer früheren nationalen Anmeldung beansprucht				
/1-1-1	Anmeldedatum	30 September 1998 (3	0.09.1998)		
/1-1-2	Aktenzeichen	198 45 055.9			
/I-1-3	Staat	DE			
/1-2	Ersuchen um Erstellung eines				
••-	Prioritätsbeleges				
	Das Anmeldeamt wird ersucht, eine beglaubigte Abschrift der in der (den)	VI-1			
	nachstehend genannten Zeile(n)				
	bezeichneten früheren Anmeldung(en) zu erstellen und dem internationalen Büro zu				
	übermitteln:				
VII-1	Gewählte Internationale	Europäisches Patenta	mt (EPA) (ISA/EP)		
/111	Recherchenbehörde Kontrolliste	Anzahl der Blätter	Elektronische Datei(en) beigefügt		
/III-1	Antrag	4	_		
/111-2	Beschreibung	17	_		
/III-3	Ansprüche	4	_		
VIII-4	Zusammenfassung	1	98 p 2821 p.txt		
VIII-5	Zeichnung(en)	X 3			
VIII-7	INSGESAMT	28 29	8.3		
V (111-7		Unterlage(n) in Papierform beigefügt	Elektronische Datei(en) beigefügt		
/III-8	Beigefügte Unterlagen Blatt für die Gebührenberechnung	✓	-		
/III-16	PCT-EASY-Diskette	<u> </u>	Diskette		
			_		
VIII-17	Sonstige (einzeln aufgeführt):	Kopie der	-		
		Ursprungsfassung	<u> </u>		
VIII-18	Nr. der Abb. der Zeichn., die mit der Zusammenf, veröffentlicht werden soll	 -			
VIII-19	Sprache der int. Anmeldung	Deutsch			
IX-1	Unterschrift des Anmelders oder Anwalts	i.V. Morg			
X-1-1	Name	SIEMENS AKTIENGESELL	SCHAFT		
X-1-2	Name der unterzeichnenden Person	Margraf			
X-1-3	Eigenschaft	Nr. 144/74 Ang-AV			
X-2	Unterschrift des Anmelders oder	nz. zez//z mig.my			
	Anwalts				
IX-2-1	Name (FAMILIENNAME, Vorname)	FRIES, Steffen			
IX-3	Unterschrift des Anmelders oder				
	Anwaits	,			
IX-3-1	Name (FAMILIENNAME, Vorname)	EUCHNER, Martin	. 4		
	VOM	ANMELDEAMT AUSZUFÜLLEN			
10-1	Datum des tatsächlichen Eingangs dieser Internationalen Anmeldung		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		

PCT-ANTRAG

Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

VI-1	Priorität einer früheren nationalen		
VI-1-1	Anmeldung beansprucht Anmeldedatum	30 September 1998 (3	0.09.1998)
VI-1-2	Aktenzeichen	198 45 055.9	•••••
VI-1-3	Staat	DE	
VI-2	Ersuchen um Erstellung eines		
A 1-7	Prioritätsbeleges		
	Das Anmeldeamt wird ersucht, eine	VI-1	
	beglaubigte Abschrift der in der (den) nachstehend genannten Zeile(n)		
	bezeichneten früheren Anmeldung(en) zu		
	erstellen und dem internationalen Büro zu		
	übermitteln:		
VII-1	Gewählte Internationale Recherchenbehörde	Europäisches Patenta	mt (EPA) (ISA/EP)
VIII	Kontrolliste	Anzahl der Blätter	Elektronische Datei(en) beigefügt
VIII-1	Antrag	4	-
VIII-2	Beschreibung	17	-
VIII-3	Ansprüche	4	_
VIII-4	Zusammenfassung	1	98_p_2821_p.txt
VIII-5	Zeichnung(en)	23	
VIII-7	INSGESAMT	2829	
	Beigefügte Unterlagen	Unterlage(n) in Papierform beigefügt	Elektronische Datei(en) beigefügt
VIII-8	Blatt für die Gebührenberechnung	✓	-
VIII-16	PCT-EASY-Diskette	-	Diskette
VIII-17	Sonstige (einzeln aufgeführt):	Kopie der	-
		Ursprungsfassung	
VIII-18	Nr. der Abb. der Zeichn., die mit der Zusammenf. veröffentlicht werden soll	-	
VIII-19	Sprache der int. Anmeldung	Deutsch	1
IX-1	Unterschrift des Anmelders oder		
	Anwalts	11/1/1/1/1/1	
		1. V.	
IX-1-1	Name	SIEMENS AKTIENGESELL	SCHAFT
IX-1-2	Name der unterzeichnenden Person	Margraf	
IX-1-3	Eigenschaft	Nr. 144/74 Ang-AV	
IX-2	Unterschrift des Anmelders oder		
	Anwalts	Steffen Tus	
		/ \	
IX-2-1	Name (FAMILIENNAME, Vorname)	FRIES, Steffen	
IX-3	Unterschrift des Anmelders oder Anwalts		
	Cimaira	Markin Cuc	
IV 2 4	Nome (EARIU IENNANE \/omems\	THE WALL	Mer
IX-3-1	Name (FAMILIENNAME, Vorname)	EUCHNER, Martin	

VOM ANMELDEAMT AUSZUFÜLLEN

10-1	Datum des tatsächlichen Eingangs		
	dieser internationalen Anmeldung	<u> </u>	

4/4

PC"	T A	AI7	ГР	Λ	_
	I -M	IV.	ıĸ	м	u

Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

98P	2821	F
-----	------	---

10-2	Zeichnung(en):	
10-2-1	Eingegangen	
10-2-2	Nicht eingegangen	
10-3	Geändertes Eingangsdatum aufgrund nachträglich, jedoch fristgerecht eingeg. Unterlage(n) oder Zeichnung(en) zur Vervollständigung dieser int. Anmeldung	
10-4	Datum des fristgerechten Eingangs der Berichtigung nach PCT Artikel 11(2)	
10-5	Internationale Recherchenbehörde	ISA/EP
10-6	Übermittlung des Recherchenexemplars bis zur Zahlung der Recherchengebühr aufgeschoben	

VOM INTERNATIONALEN BÜRO AUSZUFÜLLEN

11-1	Datum des Eingangs des	
	Aktenexemplars beim Internationalen	
	Büro	

98P2821P

PCT (ANHANG - BLATT FÜR DIE GEBÜHRENBERECHNUNG)

Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

(Dieses Blatt ist nicht Teil und zählt nicht als Blatt der internationalen Anmeldung)

0	Vom Anmeldeamt auszufüllen						
))-1	Internationales Aktenzeichen.						
)-2	Eingangsstempel des Anmeldeamts						
-4	Formular - PCT/RO/101 (Anlage)						
	PCT Blatt für die Gebührenberechnung						
-4-1	erstellt durch Benutzung von		PCT-EASY Version 2.84				
			(aktualisiert 01.07.1999)				
0-9	Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts		98P2821P				
2	Anmelder		SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT, et al.				
12	Berechnung der vorgeschriebenen		Höhe der	Gesamtbeträge (DEM)			
12-1	Gebühren Übermittlungsgebühr	Т	Gebühr/Multiplikator	150			
			⇒				
12-2	Recherchengebühr	S	₽	1.848,26			
12-3	Internationale Gebühr Grundgebühr						
	(erste 30 Blätter)	b1	807,76				
12-4	Anzahl der Blätter über 30		0				
12-5	Zusatzblattgebühr	(Y)					
-	<u> </u>		19,56				
12-6	Gesamtbetrag der weiteren Gebühren	b2	0				
12-7	b1 + b2 =	В	807,76				
12-8	Bestimmungsgebühren						
	Anzahl der in der internationalen Anmeldung vorgenommenen Bestimmungen		2				
12-9	Anzahl der zu zahlenden Bestimmungsgebühren (höchste 10)	ns	2				
12-10	Bestimmungsgebühr	(X)	185,8				
12-11	Gesamtbetrag der Bestimmungsgebühren	D	371,6				
12-12	PCT-EASY-Gebührenermäßigun g	R	-248,39				
12-13	Gesamtbetrag der internationalen Gebühr (B+D+R)	ı	Ŷ	930,97			
12-14	Gebühr für Prioritätsbeleg Anzahl der beantragten Prioritätsbelege		1				
12-15	Gebühr per Prioritätsbeleg	(X)	35				
12-16	Gesamtbetrag Gebühr für Prioritätsbeleg(e)	P	⇒	35			
12-17	GESAMTBETRAG DER ZU ZAHLENDEN GEBÜHREN (T+S+I+P	,	₽	2.964,23			
2-19	Zahlungsart		Sonstige: Abbu	chung durch g	esonderte		
			Zahlungsliste	_			

PCT (ANHANG - BLATT FÜR DIE GEBÜHRENBERECHNUNG) Original (für EINREICHUNG) - gedruckt am 30.08.1999 11:25:49 AM

12-20	Anweisungen betreffend laufendes Konto Das Anmeldeamt:	Deutsches Patent- und Markenamt (RO/DE)			
12-20-2	wird beauftragt, Fehlbeträge oder Überzahlungen des vorstehend angegebenen Gesamtbetrags der Gebühren meinem laufenden Konto zu belasten bzw. gutzuschreiben				
12-21	Nummer des laufenden Kontos	409022601			
12-22	Datum	30 August 1999 (30.08.1999)			
12-23	Name und Unterschrift	i.V. Morg			

PRÜFPROTOKOLL UND BEMERKUNGEN

13-2-2	Prüfergebnisse Staaten	Grün?		
		Es können mehr Bestimmungen vorgenommen		
		werden. Bitte überprüfen.		

Beschreibung

Verfahren und Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes

Die Erfindung betrifft ein Verfahren und eine Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes.

Aus [1] sind ein solches Verfahren und eine solche Anordnung bekannt.

10

15

Bei einer solchen Anordnung ist für den Fall, daß ein Benutzer diese Anordnung benutzen will, vorgesehen, daß von dem Benutzer eine Eingabe eines Paßwortes in die Anordnung gefordert wird. Nach Eingabe des Paßwortes durch den Benutzer wird von der Anordnung anhand einer Datenbank überprüft, ob eine eingegebene Paßwortangabe für den Benutzer ein gültiges Paßwort ist oder nicht.

- In der Datenbank der Anordnung ist eine Liste mit zulässigen
 20 Benutzern der Anordnung gespeichert. Jedem Benutzer ist jeweils ein Paßwort zugeordnet, welches gespeichert ist und mit
 dem das eingegebene Paßwort verglichen wird. Jedem Paßwort
 ist ferner eine Zeitangabe zugeordnet. Mit der Zeitangabe
 wird angegeben, für welchen Zeitraum das Paßwort gültig sein
 25 soll. Ist der Zeitraum abgelaufen, so wird das gespeicherte
 Paßwort ungültig und der Benutzer wird zu einer Aktualisierung des Paßwortes aufgefordert, wenn er die Benutzung der
 Anordnung aufnehmen will.
- Auf diese Weise wird eine gewisse, von dem jeweiligen Zeitraum abhängige Aktualität des jeweiligen Paßwortes erreicht,
 wodurch ein höherer Sicherheitsgrad für die Anordnung hinsichtlich eines Mißbrauchs bzw. eines unbefugten Ermittelns
 eines Paßworts gewährleistet wird. Ferner ist aus [1] be35 kannt, daß die Paßwortangabe in der Datenbank in kryptierter
 Form (verschlüsselt oder gebildet unter Verwendung einer Einweg-Hashfunktion) abgelegt werden kann. Aus [1] ist weiterhin

5

10

15

bekannt, daß die Paßwortangabe kryptiert über eine Kommunikationsverbindung transportiert werden kann. Ein Beispiel dafür ist das Domain Logon bei Windows NT. Der Zeitpunkt des Paßwortwechsels ist jedoch auf den Zeitpunkt der Login-Prozedur beschränkt.

Aus [2] ist ein Kommunikationsstandard, der H.235-Standard, bekannt, in dem Rahmenbedingungen, insbesondere Formate von Nachrichten, die zwischen miteinander verbundenen Rechnern im Rahmen einer multimedialen Kommunikation ausgetauscht werden können.

Die Rechner können logisch oder fest miteinander verbunden sein.

Ein Nachteil der aus [2] bekannten Verfahren ist insbesondere darin zu sehen, daß lediglich statische Paßworte für einen Benutzer eingesetzt werden können, wodurch die Wahrschein-lichkeit relativ hoch ist, daß in den Rechnern gespeicherte Paßworte irgendwann von einem unbefugten Dritten, einem Angreifer, ermittelt und mißbraucht werden können, wodurch die Sicherheit der einzelnen Rechner nicht mehr gewährleistet ist.

25 Aus [3] ist ein weiterer Kommunikationsstandard, der H.225-Standard, bekannt.

Aus [4] ist die sogenannte Abstract Syntax Notation 1 (ASN.1) beschrieben, die zur Definition des Formats einer Nachricht verwendet wird, die zur Definition des Formats einer Nachricht im Sinne der aus [2] und [3] bekannten Standards verwendet wird.

Eine Übersicht über Protokolle zur Aktualisierung kryptogra-35 phischer Schlüssel ist in [5] zu finden. Insbesondere bei einem großen Kommunikationsnetz mit einer Vielzahl miteinander verbundenen Rechnern, beispielsweise dem Internet, stellt die oben beschriebene Situation ein hohes Risiko dar.

5

15

20

25

30

35

Somit liegt der Erfindung das Problem zugrunde, ein Verfahren und eine Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen zwei miteinander verbundenen Rechnern anzugeben.

10 Das Problem wird durch die Anordnung sowie das Verfahren mit den Merkmalen gemäß den unabhängigen Ansprüchen gelöst.

Ein Verfahren zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner, weist folgende Schritte auf:

- a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,
- c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
- e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

10

25

Eine Anordnung weist mindestens einen ersten Rechner und mindestens einen zweiten Rechner auf zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen den Rechnern,

wobei der erste Rechner und der zweite Rechner jeweils einen Prozessor aufweisen, die derart eingerichtet sind, daß folgende Schritte durchführbar sind:

- a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,
- c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
 - d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
- e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

Durch die Erfindung wird eine Aktualisierung eines Paßwortes zwischen zwei Rechnern während einer zwischen den beiden

Rechnern bestehenden Kommunikationsverbindung möglich. Der zweite Rechner kann den ersten Rechner anschaulich dazu zwingen, daß der erste Rechner das Paßwort zu aktualisieren hat, wenn der erste Rechner einen Dienst von dem zweiten Rechner anfordert. Damit gewährleistet der zweite Rechner die Aktualität der Paßworte, wodurch die Sicherheit der Kommunikation zwischen den Rechnern erhöht wird.

15

Bevorzugte Weiterbildungen der Erfindung ergeben sich aus den abhängigen Ansprüchen.

Die im weiteren beschriebenen Weiterbildungen gelten sowohl für das Verfahren als auch die Anordnung, wobei bei der Weiterbildung der Anordnung jeweils die Prozessoren der Rechner derart eingerichtet sind, daß die Weiterbildung realisierbar ist.

- 10 Die Bildung des aktualisierten Paßwortes erfolgt in einer Weiterbildung auf folgende Weise:
 - a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthalten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,
 - b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwortes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
 - c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.
- Der zweite Rechner kann eine Bestätigungsnachricht senden, mit der der Einsatz des aktualisierten Paßwortes im Rahmen der Kommunikationsverbindung bestätigt wird.
- Zu Beginn des Verfahrens wird vorzugsweise der erste Rechner durch den zweiten Rechner authentifiziert unter Verwendung einer in der Dienstanforderungsnachricht enthaltenen Authentifikationsangabe des ersten Rechners. Damit wird das Sicherheitsniveau der jeweiligen Kommunikationsverbindung erhöht.
- Die Überprüfung, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist, erfolgt in einer weiteren Ausgestaltung anhand einer Kontrolldatenbank, in der für den ersten Rechner angegeben ist, ob zuvor schon von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet worden ist. Durch diese Vereinfachung wird das Verfahren schneller durchführbar, da eine

35

erhebliche Rechenzeiteinsparung im Rahmen der Überprüfung erreicht wird.

In der Dienstanforderungsnachricht ist bevorzugt eine Angabe enthalten zur Integritätssicherung der Dienstanforderungsnachricht, mit welcher Angabe von dem zweiten Rechner die empfangene Dienstanforderungsnachricht auf ihre Integrität hin überprüft wird. Nur für den Fall, daß die Integrität der Dienstanforderungsnachricht gewährleistet ist, wird das Verfahren durchgeführt; sonst wird der angeforderte Dienst zurückgewiesen. Damit wird das Sicherheitsniveau der jeweiligen Kommunikationsverbindung weiter erhöht.

In der Paßwortnachricht ist das aktualisierte Paßwort bevorzugt verschlüsselt enthalten, wobei der Schlüssel zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßwortes abhängig von dem
Paßwort gebildet wird. Durch diese Weiterbildung wird ein Zusammenhang zwischen dem "alten" Paßwort und dem aktualisierten Paßwort geschaffen, womit nur der Besitzer des Paßwortes
das aktualisierte Paßwort überhaupt ermitteln kann. Damit
wird der Schutz des aktualisierten Paßwortes bei dessen Übertragung verbessert.

Der Schlüssel wird bevorzugt durch mehrfache Aneinanderrei-25 hung des Paßwortes gebildet.

Es sind vorzugsweise mehrere erste Rechner vorgesehen, die jeweils ein Paßwort gemeinsam mit dem zweiten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen dem jeweiligen ersten Rechner und dem zweiten Rechner. Damit ist die Erfindung sehr gut einsetzbar in einem großen Kommunikationsnetz, in dem ein Server, der zweite Rechner, mehreren Clients, den ersten Rechnern, Dienste über das Kommunikationsnetz anbietet.

Ferner können mehrere zweite Rechnern vorgesehen sein, die jeweils ein Paßwort gemeinsam mit jedem ersten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen dem jeweiligen zweiten Rechner und dem jeweiligen zweiten Rechner.

5 Ein Ausführungsbeispiel der Erfindung ist in den Figuren dargestellt und wird im weiteren näher erläutert:

Es zeigen

15

20

25

30

10 Figur 1 ein Ablaufdiagramm, in dem die Verfahrensschritte des Ausführungsbeispiels dargestellt sind;

Figur 2 eine Skizze, in der Rechner dargestellt sind, die über ein Kommunikationsnetz miteinander verbunden sind.

Fig.2 zeigt einen ersten Rechner 200 mit einem Speicher 202 und einem Prozessor 203, die jeweils über einen Bus 204 mit-einander und mit einer Eingangs-/Ausgangsschnittstelle 201 verbunden sind.

Über die Eingangs-/Ausgangsschnittstelle 201 ist der erste Rechner 200 mit einem Bildschirm 205, einer Tastatur 206 sowie einer Computermaus 207 verbunden.

Ferner ist der erste Rechner 200 über ein Kommunikationsnetz 260, in dem Beispiel ein ISDN-Netz (<u>Integrated Services Digital Network</u>) mit weiteren Rechnern 210, 220, 230, 240 und 250 verbunden.

In dem ersten Rechner 200 ist eine Datenbank 208 gespeichert.

Die weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 weisen jeweils ebenfalls einen Prozessor 213, 223, 233, 243 und 253 sowie jeweils einen Speicher 212, 222, 232, 242 und 252 auf. Jeweils der Prozessor 213, 223, 233, 243 und 253 und der Speicher 212, 222, 232, 242 und 252 sind über jeweils einen

Bus 214, 224, 234, 244 und 254 über eine Eingangs-/Ausgangsschnittstelle 211, 221, 231, 241 und 251 mit dem Kommunikationsnetz 260 verbunden. Ferner sind die weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 jeweils mit einem Bildschirm 215, 225, 235, 245 und 255 sowie einer Tastatur 216, 226, 236, 246 und 256 sowie einer Computermaus 217, 227, 237, 247 und 257 verbunden.

Zwischen den Rechnern 200, 210, 220, 230, 240 und 250 erfolgt die Kommunikation, d.h. ein gesicherter Austausch multimedialer Daten, gemäß dem H.235-Standard, wie in [2] beschrieben.

Der erste Rechner 200 ist als ein Server ausgestaltet und stellt den weiteren Rechnern 210, 220, 230, 240 und 250 verschiedene Dienste zur Verfügung.

Im weiteren wird angenommen, daß ein zweiter Rechner 210 einen Dienst von dem ersten Rechner 200 in Anspruch nehmen will.

20

35

15

5

Zu Beginn des Verfahrens wird eine Kommunikationsverbindung zwischen dem zweiten Rechner 210 und dem ersten Rechner 200 gemäß den in [2] und [3] beschriebenen Verfahren aufgebaut. Nach erfolgter Initialisierung der Kommunikationsverbindung besteht zwischen dem zweiten Rechner 210 und dem ersten Rechner 200 eine logische Verbindung, d.h. der Kommunikationsverbindung ist ein logischer Kanal zugeordnet, der eindeutig identifizierbar ist. Über den logischen Kanal werden zwischen den Rechnern 200, 210, 220, 230, 240, 250 Nachrichten 270, 280 ausgetauscht.

Ist die Kommunikationsverbindung aufgebaut, kann durch den zweiten Rechner 210 von dem ersten Rechner 200 ein Dienst in Anspruch genommen, in diesem Fall eine Datenbankabfrage von einer in dem ersten Rechner 200 gespeicherten Datenbank 208.

Im weiteren wird das Verfahren beschrieben, das durchgeführt wird, wenn der zweite Rechner 210 von dem ersten Rechner 200 Daten aus dessen Datenbank 208 ermitteln möchte.

Die gewünschten Kriterien für die Datenbankabfrage werden von einem Benutzer des zweiten Rechners 210 in den zweiten Rechner 210 eingegeben. Von dem zweiten Rechner 210 wird eine Dienstanforderungsnachricht 101 gebildet (Schritt 100), in der die Kriterien für die Datenbankabfrage enthalten sind (vgl. Fig.1).

Ferner sind in der Dienstanforderungsnachricht 101 folgende Größen enthalten:

- eine Authentifikationsangabe (Authentication Token), mit der eine Authentifikation des zeiten Rechners 210 durch den ersten Rechner 200 möglich ist; die Authentifikationsangabe erlaubt die Darstellung des Paßwortes in verschiedener Form (beispielsweise verschlüsselt oder gebildet unter Verwendung einer Einweg-Hashfunktion als Einweg-Hashwert);
- eine H.235-Adresse, mit der der erste Rechner 200 eindeutig identifiziert wird;
 eine Paßwortangabe PW des Benutzers des zweiten Rechners
 - eine Paßwortangabe PW des Benutzers des zweiten Rechners 210.
- In dem ersten Rechner 200 ist für jeden weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 ein dem jeweiligen Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 zugeordnetes Paßwort gespeichert. Ist in einer Dienstanforderungsnachtricht 101, die von einem weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 gebildet wird, eine Paß-
- wortangabe enthalten, die gleich dem gespeicherten Paßwort für den weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 ist, so wird der angeforderte Dienst dem Benutzer gewährt, d.h. von dem ersten Rechner 200 ausgeführt.
- Dem Paßwort ist jeweils eine erste Zeitangabe tl zugeordnet, mit der angegeben wird, zu welchem Zeitpunkt das Paßwort gebildet worden ist. Ferner ist dem Paßwort jeweils eine zweite

Zeitangabe t2 zugeordnet, mit der angegeben wird, für welchen Zeitraum das Paßwort gültig ist.

Die Dienstanforderungsnachricht 101 wird von dem zweiten Rechner 210 an den ersten Rechner 200 übertragen (Schritt 102).

Nach Empfang der Dienstanforderungsnachricht 101 in dem ersten Rechner 200 (Schritt 103) wird der zweite Rechner 210 unter Verwendung der Authentifikationsangabe in der Dienstanforderungsnachricht 101 authentifiziert (Schritt 104).

Nach positiver Authentifikation des zweiten Rechners 210 wird in einem weiteren Schritt (Schritt 105) die Paßwortangabe PW aus der Authentifikationsangabe der Dienstanforderungsnachricht 101 ermittelt und die Paßwortangabe wird mit dem in dem ersten Rechner 200 gespeicherten Paßwort, welches dem zweiten Rechner 200 zugeordnet ist, verglichen (Schritt 106).

20 Bei negativer Authentifikation wird die Dienstanforderungsnachricht 101 verworfen (Schritt 110) und der angeforderte Dienst wird nicht ausgeführt.

Stimmen die Paßwortangabe PW und das dem zweiten Rechner 200 zugeordnete Paßwort überein, so wird überprüft, ob das Paßwort gültig ist (Schritt 107). Dies erfolgt in der Weise, daß eine aktuelle Zeit t3, zu der die Dienstanforderungsnachricht 101 von dem ersten Rechner 200 empfangen worden ist, ermittelt wird.

30

Stimmen die Paßwortangabe PW und das dem zweiten Rechner 200 zugeordnete Paßwort überein, so wird die Dienstanforderungs-nachricht 101 verworfen (Schritt 115) und der angeforderte Dienst wird nicht ausgeführt.

Es wird überprüft, ob die aktuelle Zeit t3 kleiner oder gleich ist der Summe aus der ersten Zeitangabe t1 und der zweiten Zeitangabe t2, also ob gilt:

 $5 t3 \le t1 + t2.$ (1)

Ist Vorschrift (1) erfüllt, so bedeutet dies, daß die Paß-wortangabe dem Paßwort entspricht und das Paßwort noch gültig ist.

In diesem Fall wird der mit der Dienstanforderung 101 angeforderte Dienst, also die Datenbankabfrage von dem ersten Rechner 200 durchgeführt (Schritt 108) und das Ergebnis der Datenbankabfrage wird in einer gebildeten Ergebnisnachricht 15 116 (Schritt 109) an den zweiten Rechner 210 übertragen

(Schritt 109) an den zweiten Rechner 210 übertragen (Schritt 110), in dem das Ergebnis der Datenbankabfrage weiterverarbeitet wird (Schritt 111).

Ist Vorschrift (1) nicht erfüllt, so bedeutet dies, daß zwar der zweite Rechner 210 aufgrund der erfolgten Authentifikation grundsätzlich zur Anforderung des Dienstes berechtigt ist, das dem zweiten Rechner 210 zugeordnete Paßwort nicht mehr gültig ist.

In einem weiteren Schritt (Schritt 120) wird bei ungültigem Paßwort von dem ersten Rechner 200 eine Aktualisierungsnachricht 121 gebildet und an den zweiten Rechner 210 gesendet (Schritt 122), mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird. Ferner wird von dem ersten Rechner 200 in einer Kontrolldatenbank ein Bit (Kontrollwert) auf einen ersten Wert gesetzt, mit dem angegeben wird, daß das jeweilige Paßwort ungültig ist und die entsprechende Aktualisierungsnach-

richt 121 an den zweiten Rechner 210 gesendet worden ist.

Nach Empfang der Aktualisierungsnachricht 121 (Schritt 123) wird von dem zweiten Rechner ein aktualisiertes Paßwort aPW gebildet (Schritt 124).

Hält sich der zweite Rechner 210 nicht an die vorgeschriebene Prozedur und generiert erneut eine Dienstanforderung, ohne das Paßwort zu ändern, so kann der erste Rechner 200 dies nach der Authentifikation des zweiten Rechners 210 und dem Überprüfen des Kontrollwertes feststellen. Ist der Kontrollwert auf den ersten Wert gesetzt, so kann das Verfahren beendet werden (Schritt 131).

Das aktualisierte Paßwort aPW wird symmetrisch gemäß dem <u>D</u>ata <u>Encryption S</u>tandard (DES) verschlüsselt. Als Schlüssel wird das Paßwort PW, welches auch in dem zweiten Rechner 210 bekannt und gespeichert ist, zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßworts aPW verwendet.

Das verschlüsselte aktualisierte Paßwort aPW wird in einer von dem zweiten Rechner 210 gebildeten Paßwortnachricht 125 (Schritt 126) an den ersten Rechner übertragen (Schritt 127).

In der Paßwortnachricht 125 ist eine Integritätsangabe enthalten, mit der die Integrität der Paßwortnachricht 125 überprüft werden kann.

Nach Empfang der Paßwortnachricht 125 (Schritt 128) wird die 25 Integrität der Paßwortnachricht 125 überprüft (Schritt 129).

Bei negativer Integritätsprüfung wird die Paßwortnachricht 125 verworfen (Schritt 130) und das Verfahren beendet (Schritt 131).

Bei positiver Integritätsprüfung wird von dem ersten Rechner 200 das verschlüsselte aktualisierte Paßwort aPW ermittelt (Schritt 132) und das aktualisierte Paßwort aPW wird entschlüsselt (Schritt 133).

Das ermittelte aktualisierte Paßwort aPW wird in einem weiteren Schritt als neues Paßwort für den zweiten Rechner 210 ge-

30

5

15

speichert (Schritt 134). Ferner wird von dem ersten Rechner 200 in der Kontrolldatenbank der entsprechemde Kontrollwert auf einen zweiten Wert gesetzt, mit dem angegeben wird, daß das jeweilige Paßwort gültig ist.

5

10

Anschließend wird von dem ersten Rechner 200 eine Bestätigungsnachricht 135 gebildet (Schritt 136) und an den zweiten Rechner 210 übertragen (Schritt 137) und von dem zweiten Rechner 210 empfangen (Schritt 138). Mit der Bestätigungsnachricht 135 wird dem zweiten Rechner 210 der weitere Einsatz des aktualisierten Paßwortes aPW im Rahmen der Kommunikationsverbindung bestätigt.

Weiterhin wird von dem ersten Rechner 200 der Dienst erbracht (Schritt 108), die Ergebnisnachricht 116 gebildet (Schritt 109) und die Ergebnisnachricht 116 an den zweiten Rechner 210 übertragen (Schritt 110). In dem zweiten Rechner 210 wird die Ergebnisnachricht 116 weiterverarbeitet (Schritt 111).

20

Ferner wird von dem ersten Rechner 200 in der Kontrolldatenbank das entsprechemde Bit auf einen zweiten Wert gesetzt, mit dem angegeben wird, daß das jeweilige Paßwort gültig ist.

Bei einer weiteren empfangenen Dienstanforderungsnachricht wird jeweils nach deren Empfang von dem ersten Rechner 200 anhand der Kontrolldatenbank überprüft, ob das jeweilige Paß-wort gültig ist oder nicht. Auf diese Weise wird eine sehr schnelle Prüfung des Paßwortes erreicht.

30

Die im Rahmen dieses Verfahrens verwendeten Nachrichten sind gemäß dem H.225.0-Standard, wie er in [3] beschrieben ist, codiert.

Zur Definition des im weiteren beschriebenen Formats der einzelnen Nachrichten wird die in [4] beschriebene Abstract Syntax Notation 1 (ASN.1) verwendet.

Die Nachrichten werden als eine in [3] vorgesehene NonStandardMessage codiert, wie im folgenden beschrieben:

```
5
      NonStandardMessage ::= SEQUENCE
            requestSeqNum
                                     RequestSeqNum,
                             NonStandardParameter,
            nonStandardData
10
                                     SEQUENCE OF ClearToken OPTIONAL,
            tokens
            cryptoTokens
                                     SEQUENCE OF CryptoH323Token OPTIONAL,
            integrityCheckValue
                                     ICV OPTIONAL
      }
15
     NonStandardParameter ::= SEQUENCE
            nonStandardIdentifier
                                     NonStandardIdentifier,
                                           OCTET STRING
            data
20
     }
     NonStandardIdentifier ::= CHOICE
25
                                     OBJECT IDENTIFIER,
            object
            h221NonStandard H221NonStandard,
     }
30
     data ::= SEQUENCE
            alias
                               GatekeeperIdentifier,
                                    boolean,
            confirm
35
            -- optionally for the provision of integrity
            rejectReason
                                     PWUpdateRejectReason
                                                              OPTIONAL,
           hash_algorithm
                                     NonIsoIntegrityMechanism
                                                                    OPTIONAL,
            token
                               HASHED OPTIONAL,
40
                                     -- < alias, confirmation, new password>
     }
45
     PWUpdateRejectReason ::= CHOICE
     {
           notregistered
                                     NULL, -- keep the old password
                                    NULL, -- keep the old password
NULL, -- keep the old password
           pw wrong
           pw_old
50
           . . .
```

```
NonIsoIntegrityMechanism ::= CHOICE
           -- HMAC mechanism used, no truncation, tagging may bei dem
     necessary!
           hMAC-MD5
                                    NULL,
           hMAC-iso10118-2-s EncryptIntAlg,
 5
           -- according to ISO/IEC 10118-2 using
           -- EncryptIntAlg as core block encryption algorithm
           -- (short MAC)
           hMAC-iso10118-2-1 EncryptIntAlg,
10
           -- according to ISO/IEC 10118-2 using
           -- EncryptIntAlg as core block encryption algorithm
           -- (long MAC)
           hMAC-iso10118-3
                             OBJECT IDENTIFIER,
           -- according to ISO/IEC 10118-3 using
15
           -- OID as hash function (OID is SHA-1, RIPE-MD160,
           -- RIPE-MD128)
           . . .
     }
20
     EncryptIntAlg ::= CHOICE
           -- core encryption algorithms for RAS message integrity
                            NonStandardParameter,
           nonStandard
           isoAlgorithm
                                   OBJECT IDENTIFIER,
                                                            -- defined in
25
     ISO/IEC 9979
30
     AliasAddress ::= CHOICE
           e164
                       IA5String (SIZE (1..128)) (FROM (,,0123456789#*,")),
           h323-ID
                       BMPString (SIZE (1..256)),
                       -- Basic ISO/IEC 10646-1 (Unicode)
35
           url-ID
                       IA5String (SIZE (1..512)),
                        -- URL style address
           transportID TransportAddress,
           email-ID
                       IA5String (SIZE (1..512)),
40
                       -- rfc822-compliant email address
           partyNumber PartyNumber
     }
```

Im weiteren sid einige Alternativen zu dem oben beschriebenen 45 Ausführungsbeispiel dargestellt:

Die Art der Integritätssicherung ist grundsätzlich beliebig, ebenso wie der Verschlüsselungsalgorithmus zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßwortes.

50

Die Realisierung der Nachrichten als Non Standard Messages bzw. Non Standard Data Field ist nicht zwingend notwendig. Die Darstellung der Nachrichten läßt sich auch über neu zu definierende Nachrichten oder Protokollfelder in den aus [2] und [3] bekannten Standards realisieren.

Auch sind das Verfahren und die Anordnung nicht auf die aus [2] und [3] bekannten Standards beschränkt.

Die Bildung der Dienstanforderungsnachricht und/oder der Aktualisierungsnachricht und/oder der Paßwortnachricht und/oder der Bestätigungsnachricht können separat als eigenständige Nachrichten erfolgen und zwischen den beteiligten Rechnern separat übertragen werden. Es ist ferner in einer Variante möglich, die jeweilige Nachricht gemäß dem Prinzip des sogenannten "Piggybacks" gemeinsam mit anderen Nachrichten zwischen den beteiligten Rechnern zu übertragen.

15

10

5

Auch kann der zweite Rechner durch Senden einer Aktualisierungsanforderung an den zweiten Rechner die Bildung eines
neuen Paßwortes beim zweiten Rechner anfordern. Analog zuden
obigen Ausführungen kann der zweite Rechner mit Hilfe einer

20 bei ihm gespeicherten Kontrolldatenbank und dem entsprechenden Kontrollwert überprüfen, ob der erste Rechner seiner Aufforderung zum Paßwortwechsel nachgekommen ist. Im negativen
Fall kann der zweite Rechner die Kommunikation abbrechen und
das Verfahren beenden.

20

In diesem Dokument sind folgende Veröffentlichungen zitiert:

- [1] Microsoft Developper Network Library, Questions 151082 S7D6D, S7590, S759E, S5970, Microsoft Press, Juli 1998, erhältlich am 29. September 1998 im Internet unter der folgenden Adresse:
 http://msdn.microsoft.com/developer/
- [2] International Telecommunication Union, Draft ITU-T Recommendation H.235, Line Transmission of Non-Telephone Signals, Security and Encryption for H Series (H.323 and Other H.245 Based) Multimedia Terminals), Version 1, Kapitel 10.3.2, September 1997
- 15 [3] International Telecommunication Union, Draft ITU-T Recommendation H.225.0, Line Transmission of Non-Telephone Signals, Call Signaling Protocols and Media Stream Packetization for Packet Based Multimedia Communications Systems, Version 2, Kapitel 7.6 und 7.16, March 1997
 - [4] International Telecommunication Union, X.680 X.683: OSI NETWORKING AND SYSTEM ASPECTS ABSTRACT SYNTAX NOTATION ONE (ASN.1), July 1994
- 25 [5] A. J. Menezes et al, Handbook of Applied Cryptography, CRC Press, New York, S. 497 504, 1997, ISBN 0-8493-8523-7

Patentansprüche

- 1. Verfahren zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner,
- 5 a) bei dem der zweite Rechner im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht empfängt, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- 10 b) bei dem mit der Dienstanforderungsnachricht von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert wird,
 - c) bei dem der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- 15 d) bei dem für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, der Dienst erbracht wird.
 - e) bei dem für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet wird, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) bei dem von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

25

- 2. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Bildung des aktualisierten Paßwortes auf folgende Weise erfolgt:
- a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem

 zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthalten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur
 unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,
 - b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwortes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
- 35 c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.
 - 3. Verfahren nach Anspruch 2,

bei dem der zweite Rechner eine Bestätigungsnachricht sendet, mit der der Einsatz des aktualisierten Paßwortes im Rahmen der Kommunikationsverbindung bestätigt wird.

- 4. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 3, bei dem zu Beginn des Verfahrens der erste Rechner durch den zweiten Rechner authentifiziert wird unter Verwendung einer in der Dienstanforderungsnachricht enthaltenen Authentifikationsangabe des ersten Rechners.
- 5. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4, bei dem die Überprüfung, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist, anhand einer Kontrolldatenbank erfolgt, in der für den ersten Rechner angegeben ist, ob zuvor schon von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet worden ist.
 - 6. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 5,
- 20 a) bei dem in der Dienstanforderungsnachricht eine Angabe enthalten zur Integritätssicherung der Dienstanforderungsnachricht,
 - b) bei dem von dem zweiten Rechner die empfangene Dienstanforderungsnachricht auf ihre Integrität überprüft wird,
- 25 c) bei dem nur für den Fall, daß die Integrität der Dienstanforderungsnachricht gewährleistet ist, das Verfahren durchgeführt wird, und
 - d) sonst der angeforderte Dienst zurückgewiesen wird.
- 7. Verfahren nach einem der Ansprüche 2 bis 6, bei dem in der Paßwortnachricht das aktualisierte Paßwort verschlüsselt enthalten ist, wobei der Schlüssel zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßwortes abhängig von dem Paßwort gebildet wird.
 - 8. Verfahren nach Anspruch 7,

bei dem der Schlüssel durch mehrfache Aneinanderreihung des Paßwortes gebildet wird.

9. Anordnung mit mindestens einem ersten Rechner und minde-5 stens einem zweiten Rechner zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen den Rechnern,

wobei der erste Rechner und der zweite Rechner jeweils einen Prozessor aufweisen, die derart eingerichtet sind, daß folgende Schritte durchführbar sind:

- a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- 15 b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,
 - c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- 20 d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
 - e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

10. Anordnung nach Anspruch 9,

bei der die Prozessoren derart eingerichtet sind, daß die Bildung des aktualisierten Paßwortes auf folgende Weise erfolgt:

a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthal-

30

ten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,

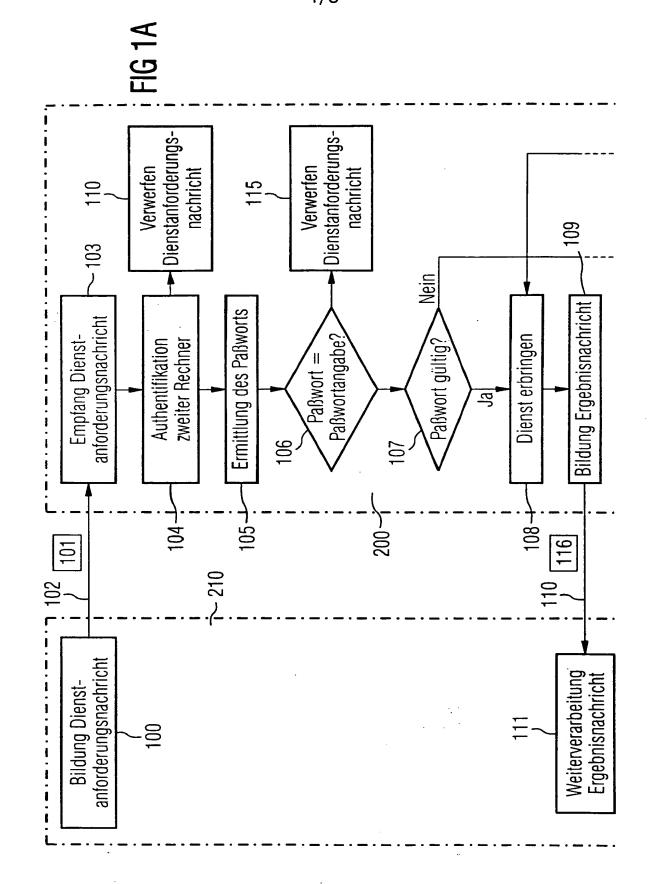
- b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwortes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
- 5 c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.
- 11. Anordnung nach Anspruch 9 oder 10,
 mit mehreren ersten Rechnern, die jeweils ein Paßwort gemeinsam mit dem zweiten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen
 dem jeweiligen ersten Rechner und dem zweiten Rechner.
- 12. Anordnung nach einem der Ansprüche 9 bis 11, mit mehreren zweiten Rechnern, die jeweils ein Paßwort ge15 meinsam mit jedem ersten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen dem jeweiligen zweiten Rechner und dem jeweiligen zweiten Rechner.

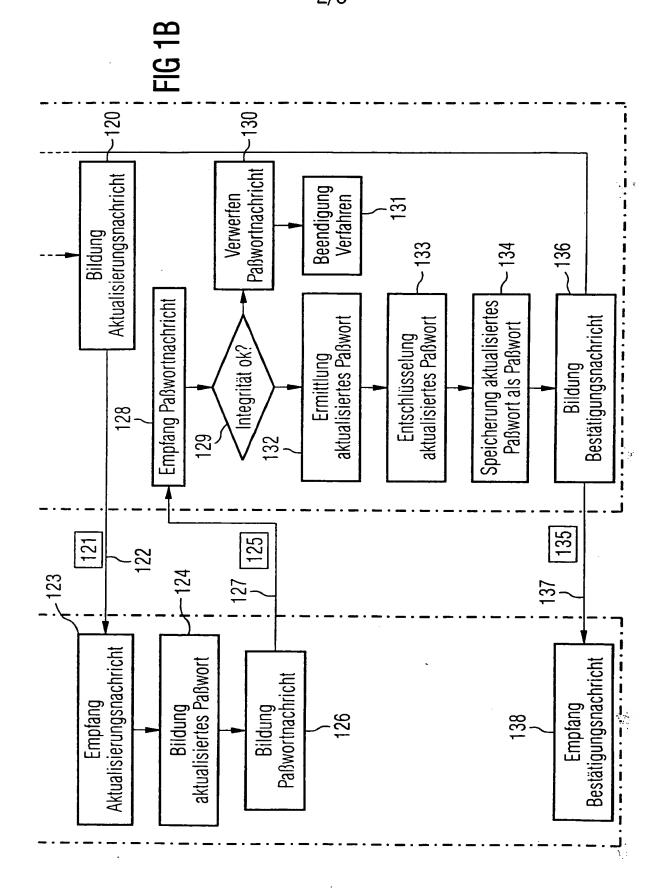
Zusammenfassung

10

Verfahren und Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes

- 5 Es erfolgt eine Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner, wobei
 - a) der zweite Rechner im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht empfängt, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
 - b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,
- c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
 - d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, der Dienst erbracht wird,
- e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, von dem zwei20 ten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten
 Rechner gesendet wird, mit der eine Aktualisierung des
 Paßworts gefordert wird, und
- f) von dem ersten Rechner ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

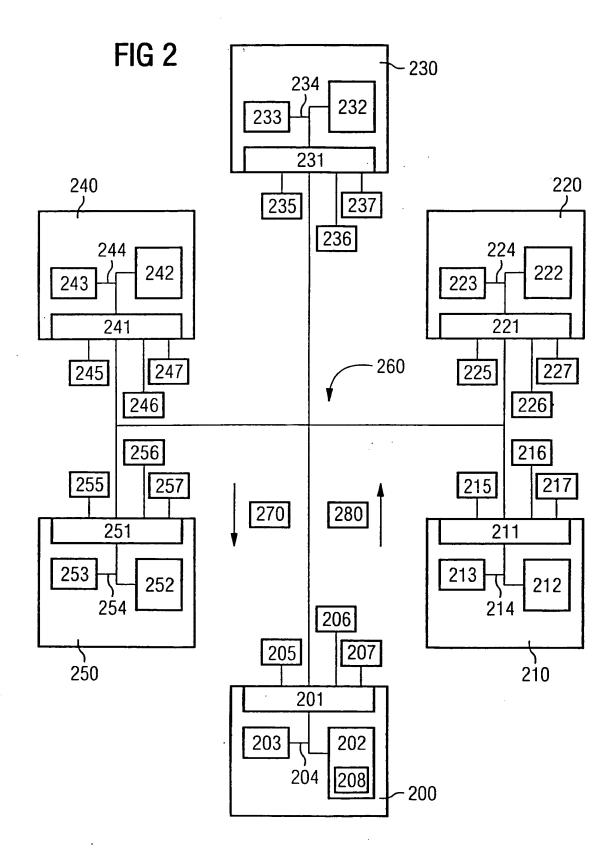




ار عرب عرب

- : -

13



Vertrag über die internationale Zusammenarbeit auf dem Gebiet des Patentwesens Patent Cooperation Treaty Traîté de coopération en matière de brevets

PCT

Anmeldenummer:

PCT/DE99/02844

23/11/2000

Datum (Tag / Monat / Jahr)



Harms, C

Bevollmächtigter Bediensteter der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde

Beilage(n):

D1 = http://www.devresource.hp.com/STK/man/11.00/passwd_1.html

```
passwd(1)
```

passwd(1)

NAME

passwd - change login password and associated attributes

SYNOPSIS

passwd [name]

passwd -r files [-F file] [name]

passwd -r files [-e [shell]] [-gh] [name]

passwd -r files -s [-a]

passwd -r files -s [name]

passwd -r files [-d|-1] [-f] [-n min] [-w warn] [-x max] name

passwd -r nis [-e [shell]] [-gh] [name]

passwd -r nisplus [-e [shell]] [-gh] [-D domain] [name]

passwd -r nisplus -s [-a]

passwd -r nisplus -s [-D domain] [name]

passwd -r nisplus [-1] [-f] [-n min] [-w warn] [-x max] [-D domain] name

passwd -r dce [-e [shell]] [-gh] [name]

DESCRIPTION

The passwd command modifies the password as well as the attributes associated with the login name. If name is omitted, it defaults to the invoking user's login name, which is determined using getlogin(3c)

The default password file is /etc/passwd. The -F option can be used to choose an alternate password file, where read and write permissions are required. This option is only available using the files repository.

Ordinary users can only change passwords corresponding to their login name. If an old password has been established, it is requested from the user. If valid, a new password is obtained. Once the new password is entered, it is determined if the old password has "aged" sufficiently. If password aging is not sufficient, the new password is rejected and passwd terminates (see passwd(4)).

If password aging and construction requirements are met, the password is re-entered to ensure consistency. If the new copy differs, passwd repeats the new password prompting cycle three times.

- 1 -

passwd(1)

passwd(1)

A superuser, whose effective user ID is zero (see id(1) and su(1)), is allowed to change any password and is not forced to comply with password aging. Superusers are not prompted for old passwords unless they are attempting to change the superuser's password in a trusted system. In addition, on untrusted systems, superusers are not forced to comply with password construction requirements. Null passwords can be created by entering a carriage return in response to the prompt for a new password.

The DCE repository (-r dce) is only available if Integrated Login has been configured, see auth.adm(lm). If Integrated Login has been configured, other considerations apply. A user with appropriate DCE privileges is capable of modifying a user's password, shell, gecos or home directory - this is not dependent upon superuser privileges.

If the repository is not specified, i.e. passwd [name], the password is changed in all existing repositories configured in /etc/nsswitch.conf. If password options are used, and no repository is specified, the default repository is files.

Options

The following options are recognized:

- -D domain Use the passwd.org_dir in the specified domain. This option is for nisplus repositories only. If not specified, the default domain is returned.
- -e shell Modify the default shell for the user's login name in the password file. If the shell is not provided, the user will be prompted to enter the default login shell.
- -F name Choose an alternative password file, where read and write permissions are required. This option is available for the files repository only.
- -g Change the gecos information in the password file, which is used by the finger command. The user is prompted for each subfield: name, location, work phone, and home phone.
- -h Modify the default home directory in the password file.
 Only superuser is allowed to exercise this option.
- -r repository Specify the repository to which the operation is to be applied. Supported repositories include files, nis, nisplus, and dce. If repository is not specified, the default is files.
- -s name Display password attributes associated with the specified name. Superuser privilege is required if the files repository is specified. For nisplus, there are

- 2 -

passwd(1)

no restrictions.

-s [-a] Display password attributes for all users in the password file. The -a option must be used in conjunction with the -s option when no name is specified. For nisplus, this will display entries in the NIS+ passwd table in the local domain. For files, this is restricted to superuser.

Privileged User Options

A superuser can modify password aging characteristics associated with the user name using the following options:

- -d Allow user to login without a password by deleting it.
- -f Force user to change password upon next login by

expiring the current password.

-1 Lock user account.

-n min Determine the minimum number of days, min, that must transpire before the user can change the password.

-w warn Specify the number of days, warn, prior to the password expiring when the user will be notified that the password needs to be changed. This option is only enabled when the system has been converted to a trusted, secure system. Refer to the Managing Systems and Workgroups manual for how to convert your HP-UX to a trusted, secure system.

-x max Determine the maximum number of days, max, a password can remain unchanged. The user must enter another password after that number of days has transpired, known as the password expiration time.

The min and max arguments are each represented in units of days. These arguments will be rounded up to the nearest week on a nontrusted HP-UX system. If the system is then converted to a trusted system, the number of days will be based on those weeks. If only one of the two arguments is supplied, then, if the other one does not exist, it is set to zero.

Password Construction Requirements Passwords must be constructed to meet the following requirements:

- o A password must have at least six characters. Only the first eight characters are significant in an untrusted system.
- o Characters must be from the 7-bit US-ASCII character set; letters from the English alphabet.

- 3 -

passwd(1) passwd(1)

o A password must contain at least two letters and at least one numeric or special character.

- o A password must differ from the user's login name and any reverse or circular shift of that login name. For comparison purposes, an uppercase letter and its corresponding lowercase equivalent are treated as identical.
- o A new password must differ from the old one by at least three characters (one character for non super user if changed by the super user in a trusted system). For comparison purposes, an uppercase letter and its corresponding lowercase equivalent are treated as identical.

If the above restrictions are met, the /etc/nsswitch.conf file specifies the repositories for which the password must be modified. The following configurations are supported:

o passwd: files

o passwd: files nisplus

o passwd: files nis

o passwd: compat (--> files nis)

o passwd: compat (--> files nisplus)

o passwd_compat: nisplus

Smart Card Login

If the user account is configured to use a Smart Card, the user password is stored in the card. This password has characteristics identical to a normal password stored on the system.

The password is retrieved automatically from the Smart Card when a valid PIN is entered. Therefore, it is not necessary to know the password, only the PIN.

Since passwd can be used with a Smart Card account, the Smart Card must be inserted into the Smart Card reader. The user is prompted for a PIN instead of a password during authentication.

Enter PIN:

If the system retrieves a valid old password from the card, a new password is requested (twice). If the new password meets all requirements, the system automatically overwrites the old password stored on the card with the new password.

- 4 -

passwd(1)

passwd(1)

Therefore, the new dialog resembles:

Enter PIN:
New password:
Re-enter new password:

A Smart Card account can be shared among users. If one user modifies the password, other users must use the scsync command to write the new password onto their cards.

The scpin command is used to change the Smart Card PIN.

SECURITY FEATURES

This section applies only to trusted systems. It describes additional capabilities and restrictions.

When passwd is invoked on a trusted system, the existing password is requested (if one is present). This initiates the password solicitation dialog which depends upon the type of password generation that has been enabled on the account. There are four possible options for password generation:

Random syllables A pronounceable password made up of meaningless syllables.

Random characters An unpronounceable password made up

An unpronounceable password made up of random characters from the character

set.

Random letters An unpronounceable password made up of

random letters from the alphabet.

User-supplied A user-supplied password, subject to

length and triviality restrictions.

Passwords can be greater than eight characters. The system administrator can specify the password length guidelines for the system generated options (random syllables, random characters, and random letters). The actual maximum password length depends upon several parameters set by the system administrator in the authentication database. System warnings are displayed if passwords lengths are either too long or short.

The system requires a minimum time to elapse before a password can be changed. This prevents reuse of an old password within an undesirable period of time.

A password expires after a period of time known as the expiration time. System warnings are displayed as expiration time approaches.

- 5 -

passwd(1)

passwd(1)

A password dies after a time period known as the password lifetime. After the lifetime passes, the account is locked until it is reenabled by a system administrator. Once unlocked, the user is forced to change the password before account use.

The system administrator can enable accounts without passwords. If a user account is allowed to function without a password, the user can choose a null password by typing a carriage-return when prompted for a new password.

Password History

The system administrator can enable the password history feature to discourage users from reusing previously used passwords. To enable the password history feature, the system administrator should create a file (or open the file if it already exists) named security under directory /etc/default and append to it one line content PASSWORD_HISTORY_DEPTH=number. The line contains three keywords, PASSWORD_HISTORY_DEPTH, =, and a decimal number which is the desired depth for the password history check. If the number is 2, the user's new password will be checked against two previously used passwords. One is the current password, and the other one is the password used before the current password. A configuration of password history depth of 2 prevents users from alternating between two passwords. maximum password history depth supported is 10 and the minimum password history depth supported is 1. A depth configuration of more than 10 will be treated as 10, and a depth configuration of less than 1 will be treated as 1.

The password history depth configuration is on a system basis and is supported in trusted system for users in files repository only. This feature does not support the users in NIS or NISPLUS repositories. Once the feature is enabled, all the users on the system are subject to the same check. If the password history configuration file /etc/default/security does not exist, or if the file exists but the required line is missing, or if the line exists but any of the three required keywords is missing, the password history check feature is automatically disabled. When the feature is disabled, the password history check depth is set to 1 and a password change is subject to all of the other rules for a new password including a check with the current password.

EXTERNAL INFLUENCES

International Code Set Support

Characters from single-byte character code sets are supported in

passwords.

EXAMPLES

Change the password expiration date of user to 42 days in the files repository:

- 6 -

passwd(1)

passwd(1)

passwd -r files -x 42 user

Modify the minimum time between password changes of user1 to 7 days in the nisplus repository:

passwd -r nisplus -n 7 user1

Force user2 to establish a new password on the next login which will expire in 70 days and prohibit the user from changing the password until 7 days have transpired:

passwd -r files -f -x 70 -n 7 user2

DEPENDENCIES

Pluggable Authentication Modules (PAM)

PAM is an Open Group standard for user authentication, password modification, and account validation. In particular, pam_chauthtok() is invoked to perform all functions related to passwd. This includes establishing and changing a password, using passwd options, and displaying error messages.

WARNING

Avoid password characters which have special meaning to the tty driver, such as # (erase) and @ (kill). You may not be able to login with these characters.

FILES

/etc/passwd
/tcb/files/auth/*/*

Standard password file used by HP-UX. Protected password database used when system is converted to trusted system.

SEE ALSO

chfn(1), id(1), login(1), su(1), crypt(3c), getlogin(3c), passwd(4), auth(5), auth.adm(1m), auth.dce(5).

Managing Systems and Workgroups

Pluggable Authentication Modules (PAM)

pam_chauthtok(3), pam(3), pam.conf(4), pam_user.conf(4).

HP-UX Smart Card Login scpin(1), scsync(1).

STANDARDS CONFORMANCE

passwd: SVID2, SVID3, XPG2

. Hewlett-Packard Company

- 7 - HP-UX Release 11.00: February 1998

PCT

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

(Artikel 18 sowie Regeln 43 und 44 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts	F	siehe Mitteilung über die Übermittlung des internationalen Recherchenberichts (Formblatt PCT/ISA/220) sowie, soweit				
98P2821P Internationales Aktenzeichen		tutreffend, nachstehen	(Frühestes) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr)			
· Internationales Akterizeichen	Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr)		(Frunesies) Frioritalistatum (Tag/MonavJam)			
PCT/DE 99/02844						
Anmelder SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT	et al					
SILMENS ARTIENGESELESCHAFF et al.						
Dieser internationale Recherchenbericht wurde von der Internationalen Recherchenbehörde erstellt und wird dem Anmelder gemäß Artikel 18 übermittelt. Eine Kopie wird dem Internationalen Büro übermittelt. Dieser internationale Recherchenbericht umfaßt insgesamt 2 Blätter.						
I 555	•		Unterlagen zum Stand der Technik bei.			
Grundlage des Berichts						
A. Hinsichtlich der Sprache ist die inte durchgeführt worden, in der sie ein						
Die internationale Recherci Anmeldung (Regel 23.1 b))		er bei der Behörde ein	gereichten Übersetzung der internationalen			
 b. Hinsichtlich der in der internationalen Anmeldung offenbarten Nucleotid- und/oder Aminosäuresequenz ist die internationale Recherche auf der Grundlage des Sequenzprotokolls durchgeführt worden, das in der internationalen Anmeldung in Schrifticher Form enthalten ist. 						
zusammen mit der internati	ionalen Anmeldung in comp	uterlesbarer Form eing	gereicht worden ist.			
bei der Behörde nachträglich in schriftlicher Form eingereicht worden ist.						
bei der Behörde nachträglic	ch in computerlesbarer Form	n eingereicht worden is	st.			
Die Erklärung, daß das nachträglich eingereichte schriftliche Sequenzprotokoll nicht über den Offenbarungsgehalt der internationalen Anmeldung im Anmeldezeitpunkt hinausgeht, wurde vorgelegt.						
Die Erklärung, daß die in computerlesbarer Form erfaßten Informationen dem schriftlichen Sequenzprotokoll entsprechen, wurde vorgelegt.						
2. Bestimmte Ansprüche ha	ben sich als nicht recherc	hierbar erwiesen (sie	ehe Feld I).			
3. Mangelnde Einheitlichkeit der Erfindung (siehe Feld II).						
Hinsichtlich der Bezeichnung der Erfi	ndung					
X wird der vom Anmelder eingereichte Wortlaut genehmigt.						
wurde der Wortlaut von der	Behörde wie folgt festgeset	tzt:				
Hinsichtlich der Zusammenfassung						
wird der vom Anmelder eingereichte Wortlaut genehmigt.						
wurde der Wortlaut nach Regel 38.2b) in der in Feld III angegebenen Fassung von der Behörde festgesetzt. Der Anmelder kann der Behörde innerhalb eines Monats nach dem Datum der Absendung dieses internationalen Recherchenberichts eine Stellungnahme vorlegen.						
6. Folgende Abbildung der Zelchnungen	ist mit der Zusammenfassur	ng zu veröffentlichen:	Abb. Nr			
wie vom Anmelder vorgesc	wie vom Anmelder vorgeschlagen keine der Abb.					
weil der Anmelder selbst ke	weil der Anmelder selbst keine Abbildung vorgeschlagen hat.					
weil diese Abbildung die Erfindung besser kennzeichnet.						

							
a. klassifizierung des anmeldungsgegenstandes IPK 7 G06F1/00							
Nach der in	ternationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klas	ssifikation und der IPK					
B. RECHE	RCHIERTE GEBIETE						
Recherchie	rter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbo G06F	ole)					
2.10	4001						
Recherchie	rte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, so	weit diese unter die recherchierten Gehiete	fallen				
T TOCH TO THE	te aber mont zum vindestpraiston genorende verbriertildingen, so	Metr diese ditret die techerchieffen Gebiere	ranen				
Wahrend de	er internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (N	lame der Datenbank und evtl. verwendete	Suchbegriffe)				
C. ALS WE	SENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN		,				
Kategorie°	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe	e der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.				
Α	EP 0 752 636 A (SUN MICROSYSTEM)		1-10				
	8. Januar 1997 (1997-01-08) Spalte 3, Zeile 11 -Spalte 4, Zei	le 19					
	Spalte 6, Zeile 35 -Spalte 10, Ze						
	Ansprüche; Abbildungen 3,5	,					
Α	US 5 611 048 A (JACOBS ET AL.)		1-10				
^	11. März 1997 (1997–03–11)		1-10				
	Spalte 2, Zeile 1 - Zeile 33						
	Spalte 5, Zeile 65 -Spalte 11, Ze	eile 25;					
•	Anspruch 1; Abbildungen 5-8						
			,				
:							
Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen							
		"T" Spätere Veröffentlichung, die nach dem	internationalen Anmeldedatum				
"A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist aber der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden							
"E" älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung							
"L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft er- kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf seheinen zu lessen oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer eine eine							
anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden "Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet							
ausgeführt) werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen "O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und							
eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht diese Verbindung für einen Fachmann nahellegend ist "P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach							
dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist Datum des Abschlusses der internationalen Recherche Absendedatum des internationalen Recherchenberichts							
, Both addition and Francisco							
10	6. Februar 2000	24/02/2000					
Name und F	Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde	Bevollmächtigter Bediensteter					
	Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL – 2280 HV Rijswijk Tel (21, 70) 240, 2040, Tv. 31,551 and Pl						
	Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31-70) 340-3016	Soler, J					

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

ormation on patent family members

ernational Application No FCT/DE 99/02844

Patent document cited in search report		Publication date		ratent family member(s)	Publication date	
EP 752636	Α	08-01-1997	US JP	5734718 A 9231174 A	31-03-1998 05-09-1997	
US 5611048	Α	11-03-1997	NONE			

WELTORGANISATION FUR GEISTIGES EIGENTUM Internationales Büro

INTERNATIONALE ANMELDUNG VERÖFFENTLICHT NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT)

(51) Internationale Patentklassifikation 7:

G06F 1/00

A1

(11) Internationale Veröffentlichungsnummer: WO 00/19297

(43) Internationales

Veröffentlichungsdatum:

6. April 2000 (06.04.00)

(21) Internationales Aktenzeichen:

PCT/DE99/02844

(22) Internationales Anmeldedatum: 8. September 1999 (08.09.99)

(30) Prioritätsdaten:

198 45 055.9

30. September 1998 (30.09.98) DE

- (71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT [DE/DE]; Wittelsbacherplatz 2, D-80333 München (DE).
- (72) Erfinder; und
- (75) Erfinder/Anmelder (nur für US): FRIES, Steffen [DE/DE]; Wagenbauerstrasse 5, D-81677 München (DE). EUCHNER, Martin [DE/DE]; Lorenzstrasse 2, D-81737 München (DE).
- AKTIENGE-(74) Gemeinsamer Vertreter: SIEMENS SELLSCHAFT; Postfach 22 16 34, D-80506 München (DE).

(81) Bestimmungsstaaten: US, europäisches Patent (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).

Veröffentlicht

Mit internationalem Recherchenbericht. Vor Ablauf der für Anderungen der Ansprüche zugelassenen Frist; Veröffentlichung wird wiederholt falls Änderungen eintreffen.

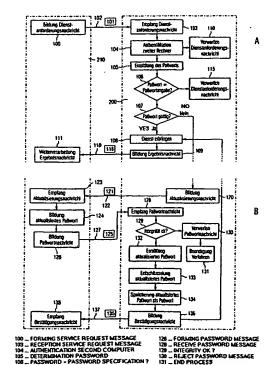
- (54) Title: METHOD AND ARRAY FOR UPDATING A PASSWORD
- (54) Bezeichnung: VERFAHREN UND ANORDNUNG ZUR AKTUALISIERUNG EINES PASSWORTES

(57) Abstract

Updating of a password is effected between a first and a second computer, wherein: (a) the second computer receives a service request message sent by the first computer during a communication link between the first and the second computers, wherein the service request message has a password; (b) the provision of a service is requested by the first computer in the service request message; (c) the second computer checks whether the password contained in the service request message is valid for the first computer, (d) the service is provided if the password is valid (e) if the password is not valid, the second computer sends an update message to the first computer requesting updating of the password and (f) an updated password is formed by the first computer which is used thereafter as password during communication link.

(57) Zusammenfassung

Es erfolgt eine Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner, wobei (a) der zweite Rechner im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht empfängt, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist; (b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert; (c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist; (d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, der Dienst erbracht wird; (e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet wird, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird; und (f) von dem ersten Rechner ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.



LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

AL	Albanien	ES	Spanien	LS	Lesotho	SI	Slowenien
AM	Armenien	FI	Finnland	LT	Litauen	SK	Slowakei
AT	Österreich	FR	Frankreich	LU	Luxemburg	SN	Senegal .
ΑU	Australien	GA	Gabun	LV	Lettland	SZ	Swasiland
ΑZ	Aserbaidschan	GB	Vereinigtes Königreich	MC	Monaco	TD	Tschad
BA	Bosnien-Herzegowina	GE	Georgien	MD	Republik Moldau	TG	Togo
BB	Barbados	GH	Ghana	MG	Madagaskar	TJ	Tadschikistan
BE	Belgien	GN	Guinea	· MK	Die ehemalige jugoslawische	TM	Turkmenistan
BF	Burkina Faso	GR	Griechenland		Republik Mazedonien	TR	Türkei
BG	Bulgarien	HU	Ungarn	ML	Mali	TT	Trinidad und Tobago
BJ	Benin	IE	Irland	MN	Mongolei	UA	Ukraine
BR	Brasilien	IL	Israel	MR	Mauretanien	UG	Uganda
BY	Belarus	IS	Island	MW	Malawi	US	Vereinigte Staaten von
. CA	Kanada	ΙT	Italien	MX	Mexiko		Amerika
CF	Zentralafrikanische Republik	JP	Japan	NE	Niger	UZ	Usbekistan
CG	Kongo	KE	Kenia	NL	Niederlande	VN	Vietnam
СH	Schweiz	KG	Kirgisistan	NO	Norwegen	YU	Jugoslawien
Cl	Côte d'Ivoire	KP	Demokratische Volksrepublik	NZ	Neuseeland	zw	Zimbabwe
CM	Kamerun		Korea	PL	Polen		
CN	China	KR	Republik Korea	PT	Portugal		
CU	Kuba	ΚZ	Kasachstan	RO	Rumānien		
CZ	Tschechische Republik	LC	St. Lucia	RU	Russische Föderation		
DE	Deutschland	LI	Liechtenstein	SD	Sudan		
DK	Dänemark	LK	Sri Lanka	SE	Schweden		

Singapur

EE

PCT/DE99/02844⁻¹

1

Beschreibung

Verfahren und Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes

5 Die Erfindung betrifft ein Verfahren und eine Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes.

Aus [1] sind ein solches Verfahren und eine solche Anordnung bekannt.

10

15

Bei einer solchen Anordnung ist für den Fall, daß ein Benutzer diese Anordnung benutzen will, vorgesehen, daß von dem Benutzer eine Eingabe eines Paßwortes in die Anordnung gefordert wird. Nach Eingabe des Paßwortes durch den Benutzer wird von der Anordnung anhand einer Datenbank überprüft, ob eine eingegebene Paßwortangabe für den Benutzer ein gültiges Paßwort ist oder nicht.

In der Datenbank der Anordnung ist eine Liste mit zulässigen
20 Benutzern der Anordnung gespeichert. Jedem Benutzer ist jeweils ein Paßwort zugeordnet, welches gespeichert ist und mit
dem das eingegebene Paßwort verglichen wird. Jedem Paßwort
ist ferner eine Zeitangabe zugeordnet. Mit der Zeitangabe
wird angegeben, für welchen Zeitraum das Paßwort gültig sein
25 soll. Ist der Zeitraum abgelaufen, so wird das gespeicherte
Paßwort ungültig und der Benutzer wird zu einer Aktualisierung des Paßwortes aufgefordert, wenn er die Benutzung der
Anordnung aufnehmen will.

Auf diese Weise wird eine gewisse, von dem jeweiligen Zeitraum abhängige Aktualität des jeweiligen Paßwortes erreicht,
wodurch ein höherer Sicherheitsgrad für die Anordnung hinsichtlich eines Mißbrauchs bzw. eines unbefugten Ermittelns
eines Paßworts gewährleistet wird. Ferner ist aus [1] be35 kannt, daß die Paßwortangabe in der Datenbank in kryptierter
Form (verschlüsselt oder gebildet unter Verwendung einer Einweg-Hashfunktion) abgelegt werden kann. Aus [1] ist weiterhin

bekannt, daß die Paßwortangabe kryptiert über eine Kommunikationsverbindung transportiert werden kann. Ein Beispiel dafür ist das Domain Logon bei Windows NT. Der Zeitpunkt des Paßwortwechsels ist jedoch auf den Zeitpunkt der Login-Prozedur beschränkt.

Aus [2] ist ein Kommunikationsstandard, der H.235-Standard, bekannt, in dem Rahmenbedingungen, insbesondere Formate von Nachrichten, die zwischen miteinander verbundenen Rechnern im Rahmen einer multimedialen Kommunikation ausgetauscht werden können.

Die Rechner können logisch oder fest miteinander verbunden sein.

15

30

10

5

Ein Nachteil der aus [2] bekannten Verfahren ist insbesondere darin zu sehen, daß lediglich statische Paßworte für einen Benutzer eingesetzt werden können, wodurch die Wahrschein-lichkeit relativ hoch ist, daß in den Rechnern gespeicherte Paßworte irgendwann von einem unbefugten Dritten, einem Angreifer, ermittelt und mißbraucht werden können, wodurch die Sicherheit der einzelnen Rechner nicht mehr gewährleistet ist.

25 Aus [3] ist ein weiterer Kommunikationsstandard, der H.225-Standard, bekannt.

Aus [4] ist die sogenannte Abstract Syntax Notation 1 (ASN.1) beschrieben, die zur Definition des Formats einer Nachricht verwendet wird, die zur Definition des Formats einer Nachricht im Sinne der aus [2] und [3] bekannten Standards verwendet wird.

Eine Übersicht über Protokolle zur Aktualisierung kryptogra-35 phischer Schlüssel ist in [5] zu finden. Insbesondere bei einem großen Kommunikationsnetz mit einer Vielzahl miteinander verbundenen Rechnern, beispielsweise dem Internet, stellt die oben beschriebene Situation ein hohes Risiko dar.

5

15

20

25

35

Somit liegt der Erfindung das Problem zugrunde, ein Verfähren und eine Anordnung zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen zwei miteinander verbundenen Rechnern anzugeben.

10 Das Problem wird durch die Anordnung sowie das Verfahren mit den Merkmalen gemäß den unabhängigen Ansprüchen gelöst.

Ein Verfahren zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner, weist folgende Schritte auf:

- a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,
- c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
- e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

WO 00/19297 PCT/DE99/02844

4

Eine Anordnung weist mindestens einen ersten Rechner und mindestens einen zweiten Rechner auf zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen den Rechnern,

wobei der erste Rechner und der zweite Rechner jeweils einen Prozessor aufweisen, die derart eingerichtet sind, daß folgende Schritte durchführbar sind:

- a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,

10

25

- c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
 - d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
- e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

Durch die Erfindung wird eine Aktualisierung eines Paßwortes zwischen zwei Rechnern während einer zwischen den beiden Rechnern bestehenden Kommunikationsverbindung möglich. Der zweite Rechner kann den ersten Rechner anschaulich dazu zwingen, daß der erste Rechner das Paßwort zu aktualisieren hat, wenn der erste Rechner einen Dienst von dem zweiten Rechner anfordert. Damit gewährleistet der zweite Rechner die Aktualität der Paßworte, wodurch die Sicherheit der Kommunikation zwischen den Rechnern erhöht wird.

PCT/DE99/02844

15

Bevorzugte Weiterbildungen der Erfindung ergeben sich aus den abhängigen Ansprüchen.

Die im weiteren beschriebenen Weiterbildungen gelten sowohl

für das Verfahren als auch die Anordnung, wobei bei der Weiterbildung der Anordnung jeweils die Prozessoren der Rechner derart eingerichtet sind, daß die Weiterbildung realisierbar ist.

- 10 Die Bildung des aktualisierten Paßwortes erfolgt in einer Weiterbildung auf folgende Weise:
 - a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthalten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,
 - b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwortes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
 - c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.
- Der zweite Rechner kann eine Bestätigungsnachricht senden, mit der der Einsatz des aktualisierten Paßwortes im Rahmen der Kommunikationsverbindung bestätigt wird.
- Zu Beginn des Verfahrens wird vorzugsweise der erste Rechner durch den zweiten Rechner authentifiziert unter Verwendung einer in der Dienstanforderungsnachricht enthaltenen Authentifikationsangabe des ersten Rechners. Damit wird das Sicherheitsniveau der jeweiligen Kommunikationsverbindung erhöht.
- Die Überprüfung, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist, erfolgt in einer weiteren Ausgestaltung anhand einer Kontrolldatenbank, in der für den ersten Rechner angegeben ist, ob zuvor schon von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet worden ist. Durch diese Vereinfachung wird das Verfahren schneller durchführbar, da eine

5

10

erhebliche Rechenzeiteinsparung im Rahmen der Überprüfung erreicht wird.

In der Dienstanforderungsnachricht ist bevorzugt eine Angabe enthalten zur Integritätssicherung der Dienstanforderungsnachricht, mit welcher Angabe von dem zweiten Rechner die empfangene Dienstanforderungsnachricht auf ihre Integrität hin überprüft wird. Nur für den Fall, daß die Integrität der Dienstanforderungsnachricht gewährleistet ist, wird das Verfahren durchgeführt; sonst wird der angeforderte Dienst zurückgewiesen. Damit wird das Sicherheitsniveau der jeweiligen Kommunikationsverbindung weiter erhöht.

In der Paßwortnachricht ist das aktualisierte Paßwort bevorzugt verschlüsselt enthalten, wobei der Schlüssel zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßwortes abhängig von dem
Paßwort gebildet wird. Durch diese Weiterbildung wird ein Zusammenhang zwischen dem "alten" Paßwort und dem aktualisierten Paßwort geschaffen, womit nur der Besitzer des Paßwortes
das aktualisierte Paßwort überhaupt ermitteln kann. Damit
wird der Schutz des aktualisierten Paßwortes bei dessen Übertragung verbessert.

Der Schlüssel wird bevorzugt durch mehrfache Aneinanderrei-25 hung des Paßwortes gebildet.

Es sind vorzugsweise mehrere erste Rechner vorgesehen, die jeweils ein Paßwort gemeinsam mit dem zweiten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen dem jeweiligen ersten Rechner und dem zweiten Rechner. Damit ist die Erfindung sehr gut einsetzbar in einem großen Kommunikationsnetz, in dem ein Server, der zweite Rechner, mehreren Clients, den ersten Rechnern, Dienste über das Kommunikationsnetz anbietet.

35

30

Ferner können mehrere zweite Rechnern vorgesehen sein, die jeweils ein Paßwort gemeinsam mit jedem ersten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen dem jeweiligen zweiten Rechner und dem jeweiligen zweiten Rechner.

Ein Ausführungsbeispiel der Erfindung ist in den Figuren dargestellt und wird im weiteren näher erläutert:

Es zeigen

15

20

25

30

35

10 Figur 1 ein Ablaufdiagramm, in dem die Verfahrensschritte des Ausführungsbeispiels dargestellt sind;

Figur 2 eine Skizze, in der Rechner dargestellt sind, die über ein Kommunikationsnetz miteinander verbunden sind.

<u>Fig.2</u> zeigt einen ersten Rechner 200 mit einem Speicher 202 und einem Prozessor 203, die jeweils über einen Bus 204 miteinander und mit einer Eingangs-/Ausgangsschnittstelle 201 verbunden sind.

Über die Eingangs-/Ausgangsschnittstelle 201 ist der erste Rechner 200 mit einem Bildschirm 205, einer Tastatur 206 sowie einer Computermaus 207 verbunden.

Ferner ist der erste Rechner 200 über ein Kommunikationsnetz 260, in dem Beispiel ein ISDN-Netz (<u>Integrated Services Digital Network</u>) mit weiteren Rechnern 210, 220, 230, 240 und 250 verbunden.

In dem ersten Rechner 200 ist eine Datenbank 208 gespeichert.

Die weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 weisen jeweils ebenfalls einen Prozessor 213, 223, 233, 243 und 253 sowie jeweils einen Speicher 212, 222, 232, 242 und 252 auf. Jeweils der Prozessor 213, 223, 233, 243 und 253 und der Speicher 212, 222, 232, 242 und 252 sind über jeweils einen

Bus 214, 224, 234, 244 und 254 über eine Eingangs-/Ausgangsschnittstelle 211, 221, 231, 241 und 251 mit dem Kommunikationsnetz 260 verbunden. Ferner sind die weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 jeweils mit einem Bildschirm 215, 225, 235, 245 und 255 sowie einer Tastatur 216, 226, 236, 246 und 256 sowie einer Computermaus 217, 227, 237, 247 und 257 verbunden.

Zwischen den Rechnern 200, 210, 220, 230, 240 und 250 erfolgt die Kommunikation, d.h. ein gesicherter Austausch multimedialer Daten, gemäß dem H.235-Standard, wie in [2] beschrieben.

Der erste Rechner 200 ist als ein Server ausgestaltet und stellt den weiteren Rechnern 210, 220, 230, 240 und 250 verschiedene Dienste zur Verfügung.

Im weiteren wird angenommen, daß ein zweiter Rechner 210 einen Dienst von dem ersten Rechner 200 in Anspruch nehmen will.

Zu Beginn des Verfahrens wird eine Kommunikationsverbindung zwischen dem zweiten Rechner 210 und dem ersten Rechner 200

gemäß den in [2] und [3] beschriebenen Verfahren aufgebaut. Nach erfolgter Initialisierung der Kommunikationsverbindung

- besteht zwischen dem zweiten Rechner 210 und dem ersten Rechner 200 eine logische Verbindung, d.h. der Kommunikationsverbindung ist ein logischer Kanal zugeordnet, der eindeutig identifizierbar ist. Über den logischen Kanal werden zwischen den Rechnern 200, 210, 220, 230, 240, 250 Nachrichten 270,
- 30 280 ausgetauscht.

35

Ist die Kommunikationsverbindung aufgebaut, kann durch den zweiten Rechner 210 von dem ersten Rechner 200 ein Dienst in Anspruch genommen, in diesem Fall eine Datenbankabfrage von einer in dem ersten Rechner 200 gespeicherten Datenbank 208.

Im weiteren wird das Verfahren beschrieben, das durchgeführt wird, wenn der zweite Rechner 210 von dem ersten Rechner 200 Daten aus dessen Datenbank 208 ermitteln möchte.

Die gewünschten Kriterien für die Datenbankabfrage werden von einem Benutzer des zweiten Rechners 210 in den zweiten Rechner 210 eingegeben. Von dem zweiten Rechner 210 wird eine Dienstanforderungsnachricht 101 gebildet (Schritt 100), in der die Kriterien für die Datenbankabfrage enthalten sind 10 (vgl. Fig.1).

Ferner sind in der Dienstanforderungsnachricht 101 folgende Größen enthalten:

- eine Authentifikationsangabe (Authentication Token), mit der eine Authentifikation des zeiten Rechners 210 durch den ersten Rechner 200 möglich ist; die Authentifikationsangabe erlaubt die Darstellung des Paßwortes in verschiedener Form (beispielsweise verschlüsselt oder gebildet unter Verwendung einer Einweg-Hashfunktion als Einweg-Hashwert);
- 20 eine H.235-Adresse, mit der der erste Rechner 200 eindeutig identifiziert wird;
 - eine Paßwortangabe PW des Benutzers des zweiten Rechners. 210.
- In dem ersten Rechner 200 ist für jeden weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 ein dem jeweiligen Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 zugeordnetes Paßwort gespeichert. Ist in einer Dienstanforderungsnachtricht 101, die von einem weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 gebildet wird, eine Paßwort gür den weiteren Rechner 210, 220, 230, 240 und 250 ist, so wird der angeforderte Dienst dem Benutzer gewährt, d.h. von dem ersten Rechner 200 ausgeführt.
- Dem Paßwort ist jeweils eine erste Zeitangabe tl zugeordnet, mit der angegeben wird, zu welchem Zeitpunkt das Paßwort gebildet worden ist. Ferner ist dem Paßwort jeweils eine zweite

WO 00/19297 PCT/DE99/02844⁻¹

10

Zeitangabe t2 zugeordnet, mit der angegeben wird, für welchen Zeitraum das Paßwort gültig ist.

Die Dienstanforderungsnachricht 101 wird von dem zweiten 5 Rechner 210 an den ersten Rechner 200 übertragen (Schritt 102).

Nach Empfang der Dienstanforderungsnachricht 101 in dem ersten Rechner 200 (Schritt 103) wird der zweite Rechner 210 unter Verwendung der Authentifikationsangabe in der Dienstanforderungsnachricht 101 authentifiziert (Schritt 104).

Nach positiver Authentifikation des zweiten Rechners 210 wird in einem weiteren Schritt (Schritt 105) die Paßwortangabe PW aus der Authentifikationsangabe der Dienstanforderungsnachricht 101 ermittelt und die Paßwortangabe wird mit dem in dem ersten Rechner 200 gespeicherten Paßwort, welches dem zweiten Rechner 200 zugeordnet ist, verglichen (Schritt 106).

20 Bei negativer Authentifikation wird die Dienstanforderungsnachricht 101 verworfen (Schritt 110) und der angeforderte Dienst wird nicht ausgeführt.

Stimmen die Paßwortangabe PW und das dem zweiten Rechner 200 zugeordnete Paßwort überein, so wird überprüft, ob das Paßwort gültig ist (Schritt 107). Dies erfolgt in der Weise, daß eine aktuelle Zeit t3, zu der die Dienstanforderungsnachricht 101 von dem ersten Rechner 200 empfangen worden ist, ermittelt wird.

30

10

Stimmen die Paßwortangabe PW und das dem zweiten Rechner 200 zugeordnete Paßwort überein, so wird die Dienstanforderungsnachricht 101 verworfen (Schritt 115) und der angeforderte Dienst wird nicht ausgeführt.

PCT/DE99/02844

11

Es wird überprüft, ob die aktuelle Zeit t3 kleiner oder gleich ist der Summe aus der ersten Zeitangabe t1 und der zweiten Zeitangabe t2, also ob gilt:

 $5 t3 \le t1 + t2.$ (1)

Ist Vorschrift (1) erfüllt, so bedeutet dies, daß die Paßwortangabe dem Paßwort entspricht und das Paßwort noch gültig ist.

10

15

In diesem Fall wird der mit der Dienstanforderung 101 angeforderte Dienst, also die Datenbankabfrage von dem ersten Rechner 200 durchgeführt (Schritt 108) und das Ergebnis der Datenbankabfrage wird in einer gebildeten Ergebnisnachricht 116 (Schritt 109) an den zweiten Rechner 210 übertragen (Schritt 110), in dem das Ergebnis der Datenbankabfrage weiterverarbeitet wird (Schritt 111).

Ist Vorschrift (1) nicht erfüllt, so bedeutet dies, daß zwar der zweite Rechner 210 aufgrund der erfolgten Authentifikation grundsätzlich zur Anforderung des Dienstes berechtigt ist, das dem zweiten Rechner 210 zugeordnete Paßwort nicht mehr gültig ist.

- In einem weiteren Schritt (Schritt 120) wird bei ungültigem Paßwort von dem ersten Rechner 200 eine Aktualisierungsnachricht 121 gebildet und an den zweiten Rechner 210 gesendet (Schritt 122), mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird. Ferner wird von dem ersten Rechner 200 in einer Kontrolldatenbank ein Bit (Kontrollwert) auf einen ersten Wert gesetzt, mit dem angegeben wird, daß das jeweilige Paßwort ungültig ist und die entsprechende Aktualisierungsnach-
- Nach Empfang der Aktualisierungsnachricht 121 (Schritt 123) wird von dem zweiten Rechner ein aktualisiertes Paßwort aPW gebildet (Schritt 124).

richt 121 an den zweiten Rechner 210 gesendet worden ist.

5

15

Hält sich der zweite Rechner 210 nicht an die vorgeschriebene Prozedur und generiert erneut eine Dienstanforderung, ohne das Paßwort zu ändern, so kann der erste Rechner 200 dies nach der Authentifikation des zweiten Rechners 210 und dem Überprüfen des Kontrollwertes feststellen. Ist der Kontrollwert auf den ersten Wert gesetzt, so kann das Verfahren beendet werden (Schritt 131).

- Das aktualisierte Paßwort aPW wird symmetrisch gemäß dem Data Encryption Standard (DES) verschlüsselt. Als Schlüssel wird das Paßwort PW, welches auch in dem zweiten Rechner 210 bekannt und gespeichert ist, zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßworts aPW verwendet.
- Das verschlüsselte aktualisierte Paßwort aPW wird in einer von dem zweiten Rechner 210 gebildeten Paßwortnachricht 125 (Schritt 126) an den ersten Rechner übertragen (Schritt 127).
- In der Paßwortnachricht 125 ist eine Integritätsangabe enthalten, mit der die Integrität der Paßwortnachricht 125 überprüft werden kann.
- Nach Empfang der Paßwortnachricht 125 (Schritt 128) wird die 25 Integrität der Paßwortnachricht 125 überprüft (Schritt 129).

Bei negativer Integritätsprüfung wird die Paßwortnachricht 125 verworfen (Schritt 130) und das Verfahren beendet (Schritt 131).

Bei positiver Integritätsprüfung wird von dem ersten Rechner 200 das verschlüsselte aktualisierte Paßwort aPW ermittelt (Schritt 132) und das aktualisierte Paßwort aPW wird entschlüsselt (Schritt 133).

Das ermittelte aktualisierte Paßwort aPW wird in einem weiteren Schritt als neues Paßwort für den zweiten Rechner 210 ge-

35

30

WO 00/19297 PCT/DE99/02844

speichert (Schritt 134). Ferner wird von dem ersten Rechner 200 in der Kontrolldatenbank der entsprechemde Kontrollwert auf einen zweiten Wert gesetzt, mit dem angegeben wird, daß das jeweilige Paßwort gültig ist.

5

Anschließend wird von dem ersten Rechner 200 eine Bestätfgungsnachricht 135 gebildet (Schritt 136) und an den zweiten Rechner 210 übertragen (Schritt 137) und von dem zweiten Rechner 210 empfangen (Schritt 138). Mit der Bestätigungsnachricht 135 wird dem zweiten Rechner 210 der weitere Einsatz des aktualisierten Paßwortes aPW im Rahmen der Kommunikationsverbindung bestätigt.

Weiterhin wird von dem ersten Rechner 200 der Dienst erbracht
(Schritt 108), die Ergebnisnachricht 116 gebildet
(Schritt 109) und die Ergebnisnachricht 116 an den zweiten
Rechner 210 übertragen (Schritt 110). In dem zweiten Rechner
210 wird die Ergebnisnachricht 116 weiterverarbeitet
(Schritt 111).

20

Ferner wird von dem ersten Rechner 200 in der Kontrolldatenbank das entsprechemde Bit auf einen zweiten Wert gesetzt, mit dem angegeben wird, daß das jeweilige Paßwort gültig ist.

Bei einer weiteren empfangenen Dienstanforderungsnachricht wird jeweils nach deren Empfang von dem ersten Rechner 200 anhand der Kontrolldatenbank überprüft, ob das jeweilige Paßwort gültig ist oder nicht. Auf diese Weise wird eine sehr schnelle Prüfung des Paßwortes erreicht.

30

Die im Rahmen dieses Verfahrens verwendeten Nachrichten sind gemäß dem H.225.0-Standard, wie er in [3] beschrieben ist, codiert.

Zur Definition des im weiteren beschriebenen Formats der einzelnen Nachrichten wird die in [4] beschriebene Abstract Syntax Notation 1 (ASN.1) verwendet.

Die Nachrichten werden als eine in [3] vorgesehene NonStandardMessage codiert, wie im folgenden beschrieben:

```
5
     NonStandardMessage ::= SEQUENCE
           requestSeqNum
                                    RequestSeqNum,
                              NonStandardParameter,
           nonStandardData
10
                                    SEQUENCE OF ClearToken OPTIONAL,
           tokens
                                    SEQUENCE OF CryptoH323Token OPTIONAL,
           cryptoTokens
                                    ICV OPTIONAL
           integrityCheckValue
     }
15
     NonStandardParameter ::= SEQUENCE
           nonStandardIdentifier
                                    NonStandardIdentifier,
                                          OCTET STRING
           data
20
     NonStandardIdentifier ::= CHOICE
25
                                    OBJECT IDENTIFIER,
           object
           h221NonStandard
                              H221NonStandard,
     }
30
     data ::= SEQUENCE
           alias
                              GatekeeperIdentifier,
           confirm
                                    boolean,
35
           -- optionally for the provision of integrity
           rejectReason
                                    PWUpdateRejectReason
                                                            OPTIONAL,
           hash algorithm
                                    NonIsoIntegrityMechanism
                                                                  OPTIONAL,
           token
                              HASHED OPTIONAL,
40
                                    -- < alias, confirmation, new password>
45
     PWUpdateRejectReason ::= CHOICE
           notregistered
                                    NULL, -- keep the old password
           pw_wrong
                                    NULL, -- keep the old password
           pw_old
                                    NULL, -- keep the old password
50
           . . .
```

}

50

```
15
     NonIsoIntegrityMechanism ::= CHOICE
           -- HMAC mechanism used, no truncation, tagging may bei dem
     necessary!
           hMAC-MD5
                                    NULL,
 5
           hMAC-iso10118-2-s EncryptIntAlg,
           -- according to ISO/IEC 10118-2 using
           -- EncryptIntAlg as core block encryption algorithm
           -- (short MAC)
           hMAC-iso10118-2-1 EncryptIntAlg,
10
           -- according to ISO/IEC 10118-2 using
           -- EncryptIntAlg as core block encryption algorithm
           -- (long MAC)
           hMAC-isol0118-3
                              OBJECT IDENTIFIER,
           -- according to ISO/IEC 10118-3 using
15
           -- OID as hash function (OID is SHA-1, RIPE-MD160,
           -- RIPE-MD128)
     }
20
     EncryptIntAlg ::= CHOICE
           -- core encryption algorithms for RAS message integrity
                              NonStandardParameter,
           nonStandard
           isoAlgorithm
                                    OBJECT IDENTIFIER,
                                                            -- defined in
25
     ISO/IEC 9979
     }
30
     AliasAddress ::= CHOICE
                        IA5String (SIZE (1..128)) (FROM (,,0123456789#*,")),
           e164
           h323-ID
                        BMPString (SIZE (1..256)),
                        -- Basic ISO/IEC 10646-1 (Unicode)
35
           url-ID
                        IA5String (SIZE (1..512)),
                        -- URL style address
           transportID TransportAddress,
           email-ID
                        IA5String (SIZE (1...512)),
40
                        -- rfc822-compliant email address
           partyNumber PartyNumber
```

Im weiteren sid einige Alternativen zu dem oben beschriebenen 45 Ausführungsbeispiel dargestellt:

Die Art der Integritätssicherung ist grundsätzlich beliebig, ebenso wie der Verschlüsselungsalgorithmus zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßwortes.

Die Realisierung der Nachrichten als Non Standard Messages bzw. Non Standard Data Field ist nicht zwingend notwendig. Die Darstellung der Nachrichten läßt sich auch über neu zu definierende Nachrichten oder Protokollfelder in den aus [2] und [3] bekannten Standards realisieren.

Auch`sind das Verfahren und die Anordnung nicht auf die aus [2] und [3] bekannten Standards beschränkt.

Die Bildung der Dienstanforderungsnachricht und/oder der Aktualisierungsnachricht und/oder der Paßwortnachricht und/oder der Bestätigungsnachricht können separat als eigenständige Nachrichten erfolgen und zwischen den beteiligten Rechnern separat übertragen werden. Es ist ferner in einer Variante möglich, die jeweilige Nachricht gemäß dem Prinzip des sogenannten "Piggybacks" gemeinsam mit anderen Nachrichten zwischen den beteiligten Rechnern zu übertragen.

15

20

5

10

Auch kann der zweite Rechner durch Senden einer Aktualisierungsanforderung an den zweiten Rechner die Bildung eines
neuen Paßwortes beim zweiten Rechner anfordern. Analog zuden
obigen Ausführungen kann der zweite Rechner mit Hilfe einer
bei ihm gespeicherten Kontrolldatenbank und dem entsprechenden Kontrollwert überprüfen, ob der erste Rechner seiner Aufforderung zum Paßwortwechsel nachgekommen ist. Im negativen
Fall kann der zweite Rechner die Kommunikation abbrechen und
das Verfahren beenden.

WO 00/19297 PCT/DE99/02844

In diesem Dokument sind folgende Veröffentlichungen zitiert:

[1] Microsoft Developper Network Library, Questions 151082 S7D6D, S7590, S759E, S5970, Microsoft Press, Juli 1998, erhältlich am 29. September 1998 im Internet unter der folgenden Adresse:
http://msdn.microsoft.com/developer/

5

20

- [2] International Telecommunication Union, Draft ITU-T Recommendation H.235, Line Transmission of Non-Telephone Signals, Security and Encryption for H Series (H.323 and Other H.245 Based) Multimedia Terminals), Version 1, Kapitel 10.3.2, September 1997
- 15 [3] International Telecommunication Union, Draft ITU-T Recommendation H.225.0, Line Transmission of Non-Telephone Signals, Call Signaling Protocols and Media Stream Packetization for Packet Based Multimedia Communications Systems, Version 2, Kapitel 7.6 und 7.16, March 1997
 - [4] International Telecommunication Union, X.680 X.683: OSI NETWORKING AND SYSTEM ASPECTS - ABSTRACT SYNTAX NOTATION ONE (ASN.1), July 1994
- 25 [5] A. J. Menezes et al, Handbook of Applied Cryptography, CRC Press, New York, S. 497 504, 1997, ISBN 0-8493-8523-7

Patentansprüche

- 1. Verfahren zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen einem ersten Rechner und einem zweiten Rechner,
- 5 a) bei dem der zweite Rechner im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht empfängt, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- 10 b) bei dem mit der Dienstanforderungsnachricht von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert wird,
 - c) bei dem der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- 15 d) bei dem für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, der Dienst erbracht wird.
 - e) bei dem für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet wird, mit der eine Aktualisierung des Paßworts gefordert wird, und
 - f) bei dem von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner ein aktualisiertes Paßwort gebildet wird, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

25

20

- 2. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Bildung des aktualisierten Paßwortes auf folgende Weise erfolgt:
- a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem

 zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthalten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur
 unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,
 - b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwortes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
- 35 c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.
 - 3. Verfahren nach Anspruch 2,

PCT/DE99/02844

10

bei dem der zweite Rechner eine Bestätigungsnachricht sendet, mit der der Einsatz des aktualisierten Paßwortes im Rahmen der Kommunikationsverbindung bestätigt wird.

- 5 4. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 3, bei dem zu Beginn des Verfahrens der erste Rechner durch den zweiten Rechner authentifiziert wird unter Verwendung einer in der Dienstanforderungsnachricht enthaltenen Authentifikationsangabe des ersten Rechners.
- 5. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4,
 bei dem die Überprüfung, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig
 ist, anhand einer Kontrolldatenbank erfolgt, in der für den
 ersten Rechner angegeben ist, ob zuvor schon von dem zweiten
 Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner
 gesendet worden ist.
 - 6. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 5,
- 20 a) bei dem in der Dienstanforderungsnachricht eine Angabe enthalten zur Integritätssicherung der Dienstanforderungsnachricht.
 - b) bei dem von dem zweiten Rechner die empfangene Dienstanforderungsnachricht auf ihre Integrität überprüft wird,
- 25 c) bei dem nur für den Fall, daß die Integrität der Dienstanforderungsnachricht gewährleistet ist, das Verfahren durchgeführt wird, und
 - d) sonst der angeforderte Dienst zurückgewiesen wird.
- 7. Verfahren nach einem der Ansprüche 2 bis 6, bei dem in der Paßwortnachricht das aktualisierte Paßwort verschlüsselt enthalten ist, wobei der Schlüssel zur Verschlüsselung des aktualisierten Paßwortes abhängig von dem Paßwort gebildet wird.
- 35
- 8. Verfahren nach Anspruch 7,

PCT/DE99/02844

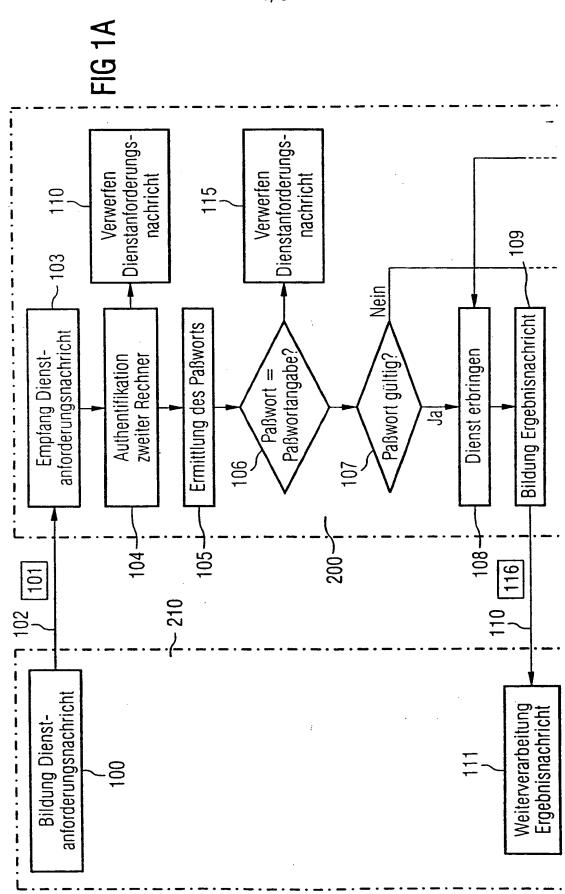
bei dem der Schlüssel durch mehrfache Aneinanderreihung des Paßwortes gebildet wird.

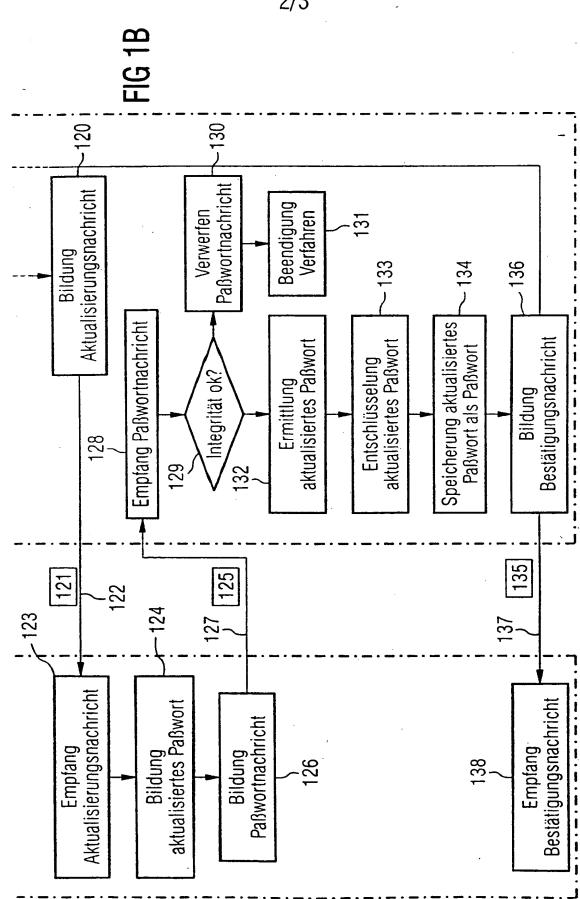
- 9. Anordnung mit mindestens einem ersten Rechner und mindestens einem zweiten Rechner zur Aktualisierung eines Paßwortes zwischen den Rechnern,
 - wobei der erste Rechner und der zweite Rechner jeweils einen Prozessor aufweisen, die derart eingerichtet sind, daß folgende Schritte durchführbar sind:
- 10 a) der zweite Rechner empfängt im Rahmen einer zwischen dem ersten Rechner und dem zweiten Rechner bestehenden Kommunikationsverbindung eine von dem ersten Rechner gesendete Dienstanforderungsnachricht, wobei die Dienstanforderungsnachricht das Paßwort aufweist,
- 15 b) mit der Dienstanforderungsnachricht wird von dem ersten Rechner die Erbringung eines Dienstes angefordert,
 - c) der zweite Rechner überprüft, ob das in der Dienstanforderungsnachricht enthaltene Paßwort für den ersten Rechner gültig ist,
- 20 d) für den Fall, daß das Paßwort gültig ist, wird der Dienst erbracht,
 - e) für den Fall, daß das Paßwort ungültig ist, wird von dem zweiten Rechner eine Aktualisierungsnachricht an den ersten Rechner gesendet, mit der eine Aktualisierung des
- 25 Paßworts gefordert wird, und
 - f) von dem ersten Rechner und/oder dem zweiten Rechner wird ein aktualisiertes Paßwort gebildet, welches im weiteren im Rahmen der Kommunikationsverbindung als Paßwort verwendet wird.

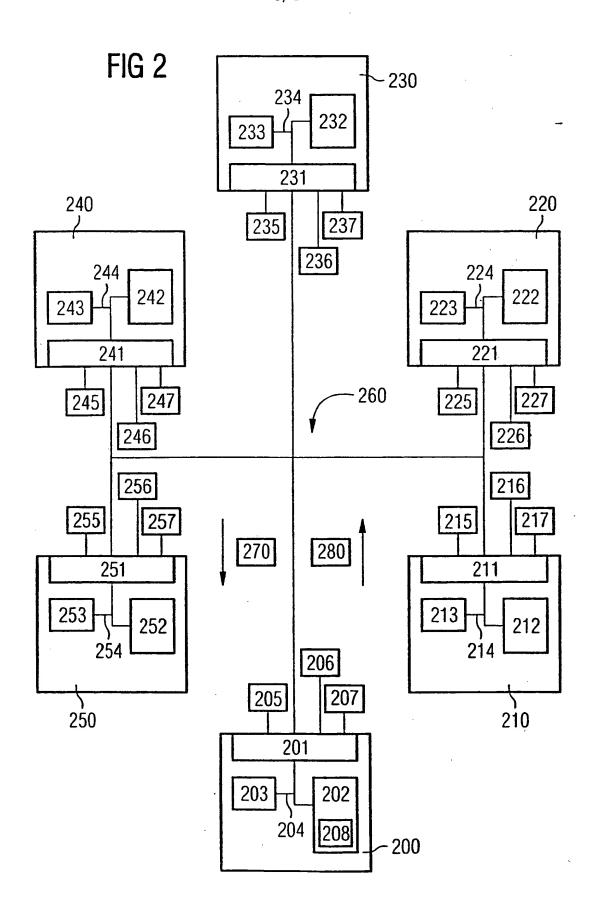
30

- 10. Anordnung nach Anspruch 9,
- bei der die Prozessoren derart eingerichtet sind, daß die Bildung des aktualisierten Paßwortes auf folgende Weise erfolgt:
- 35 a) der erste Rechner sendet eine Paßwortnachricht zu dem zweiten Rechner, in der das aktualisierte Paßwort enthal-

- ten ist in einer Weise, daß das aktualisierte Paßwort nur unter Verwendung des Paßwortes ermittelt werden kann,
- b) der zweite Rechner ermittelt unter Verwendung des Paßwortes das aktualisierte Paßwort aus der Paßwortnachricht,
- 5 c) der zweite Rechner speichert das aktualisierte Paßwort.
- 11. Anordnung nach Anspruch 9 oder 10,
 mit mehreren ersten Rechnern, die jeweils ein Paßwort gemeinsam mit dem zweiten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen
 dem jeweiligen ersten Rechner und dem zweiten Rechner.
- 12. Anordnung nach einem der Ansprüche 9 bis 11, mit mehreren zweiten Rechnern, die jeweils ein Paßwort ge15 meinsam mit jedem ersten Rechner besitzen, wobei das Paßwort jeweils eindeutig ist für die Kommunikationsverbindung zwischen dem jeweiligen zweiten Rechner und dem jeweiligen zweiten Rechner.







INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Inte onal Application No PCT/DE 99/02844

			······································	
A CLASSI IPC 7	FICATION OF SUBJECT MATTER G06F1/00	-		
According to	o international Patent Classification (IPC) or to both national classific	eation and IPC		
B. FIELDS	SEARCHED			
Minimum do IPC 7	cumentation searched (classification system followed by classificat G06F	don symbols)		
Documented	ion searched other than minimum documentation to the extent that	such documents are included in the fields so	earched	
Electronic d	ata base consulted during the international search (name of data b	ase and, where practical, search terms used		
C. DOCUM	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT			
Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the re	levent passages	Relevant to claim No.	
A	EP 0 752 636 A (SUN MICROSYSTEM) 8 January 1997 (1997-01-08) column 3, line 11 -column 4, lin column 6, line 35 -column 10, li claims; figures 3,5		1–10	
A	US 5 611 048 A (JACOBS ET AL.) 11 March 1997 (1997-03-11) column 2, line 1 - line 33 column 5, line 65 -column 11, li claim 1; figures 5-8	ne 25;	1-10	
	her documents are listed in the continuation of box C.	Patent family members are listed	In annex.	
"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance "E" earlier document but published on or after the international filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but		or priority date and not in conflict with cited to understand the principle or the invention. "X" document of particular relevance; the common to econsidered novel or cannot involve an inventive step when the document of particular relevance; the common to econsidered to involve an indocument to combined with one or my ments, such combination being obvious.	Iment of particular relevance; the claimed Invention mot be considered novel or cannot be considered to olive an inventive step when the document is taken alone inner of particular relevance; the claimed Invention mot be considered to involve an inventive step when the sument is combined with one or more other such docuning, such combination being obvious to a person skilled the art.	
	actual completion of the international search	Date of mailing of the international sec		
1	6 February 2000	24/02/2000		
Name and r	naling address of the ISA European Patent Office, P.B. 5618 Patentiaan 2 NI. – 2280 HV Rijswijk Tel. (+31–70) 340–2040, Tx. 31 651 epo ni, Fax: (+31–70) 340–3018	Authorized officer Soler, J		

INTERN. JONAL SEARCH REPORT

information on patent family members

Inte onal Application No PCT/DE 99/02844

Patent document cited in search repo	rt	Publication date		Patent family member(s)	Publication date
EP 752636	A	08-01-1997	US JP	5734718 A 9231174 A	31-03-1998 05-09-1997
US 5611048	A	11-03-1997	NONE		

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Inter males Aktenzeichen
PCT/DE 99/02844

			3, 020 11	
A KLASSII IPK 7	FIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES G06F1/00		·	
Nach der Int	remationalen Patentidassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klass	sifikation und der IPK		
B. RECHEF	яснівяте девієт в			
Recherchier IPK 7	ter Mindestprüfstoff (Klassifikationasystem und Klassifikationasymbol G06F	0)		
	te aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, sow			
Während de	or internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Na	ame der Datenbank und evit, verwende	te Suchbegriffe)	
C. ALS WE	BENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN		T	
Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe	der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anapruch Nr.	
A	EP 0 752 636 A (SUN MICROSYSTEM) 8. Januar 1997 (1997-01-08) Spalte 3, Zeile 11 -Spalte 4, Zei Spalte 6, Zeile 35 -Spalte 10, Ze Ansprüche; Abbildungen 3,5	le 19 ile 37;	1-10	
A	US 5 611 048 A (JACOBS ET AL.) 11. März 1997 (1997-03-11) Spalte 2, Zeile 1 - Zeile 33 Spalte 5, Zeile 65 -Spalte 11, Ze Anspruch 1; Abbildungen 5-8	ile 25;	1-10	
	tere Veröffentlichungen eind der Fortsetzung von Feld C zu nehmen	X Siehe Anhang Patentfamille		
*Besondere Kategorien von angegebenen Veröffernflichungen: 'A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist E" älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Ammeldedatum veröffentlicht worden ist "L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweitelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt) "O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Ausstellung oder andere Machanimen bezieht "P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist Datum des Abschlusses der internationalen Recherche *A" Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder den Prioritätsdatum veröffentlichtung zugrundellegenden Prinzips oder den Prioritätsdatum veröffentlichung zugrundellegenden Prinzips oder den Prioritätsdatum veröffentlichung zugrundellegenden Prinzips oder den Prioritätsdatum veröffentlichung zugrundellegenden Prinzips oder der ihr zugrundellegenden Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindur ihr ausgerührt deser Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichung dieser Kategorie in Verbiffentlichung dieser Kategorie in Verbiffentlichung, die Mitglied derseiben Paternfamilie ist *Absendedatum des Internationalen Recherchenberichts 24/02/2000				
Name und	Postanschrift der Intermetionalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamit, P.B. 5818 Patentisan 2 NL – 2280 HV Rijewijk	Bevolimächtigter Bediensteter		
-	Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,	Color J		

INTERNATIONALER _ & CHERCHENBERICHT

Angaben zu Veröffertischungen, die zur selben Patentfamilie gehören

Inten hales Aktenzeichen
PCT/DE 99/02844

im Recherchenberich angeführtes Patentdokur		Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamille	Datum der Veröffentlichung
EP 752636	A	08-01-1997	US 5734718 A JP 9231174 A	31-03-1998 05-09-1997
US 5611048	A	11-03-1997	KEINE	